

ملاحظات للعاملين بلغة

SQL

تأليف
مساهمون من
Stack Overflow

أكاديمية
حسوب 

ملاحظات للعاملين بلغة SQL

اتقن لغة SQL بأمثلة تطبيقية وملاحظات عملية

تأليف

مساهمون من

Stack Overflow

ترجمة

محمد بغات

تحرير

جميل بيلوني

تصميم الغلاف

فرج الشامي

أكاديمية حسوب © النسخة الأولى 2020

هذا العمل مرخص بموجب رخصة المشاع الإبداعي: نسب المُصنّف - غير تجاري - الترخيص بالممثل 4.0 دولي



عن الناشر

أنتج هذا الكتاب برعاية شركة **حسوب** وأكاديمية **حسوب**.



أكاديمية حسوب

تهدف أكاديمية حسوب إلى توفير مقالات ودروس عالية الجودة حول مجالات مُختلفة وبلغة عربية فصيحة. تقدم أكاديمية حسوب دورات شاملة بجودة عالية عن تعلم البرمجة بأحدث تقنياتها تعتمد على التطبيق العملي، مما يؤهل الطالب لدخول سوق العمل بثقة. تتكامل الأكاديمية مع موسوعة حسوب، التي توفر توثيقًا عربيًا شاملاً مدعمًا بالأمثلة للغات البرمجة. باب المساهمة في الأكاديمية مفتوح لكل من يرى في نفسه القدرة على توفير مقالات أو كتب أو مسارات عالية الجودة.

Academy.hsoub.com



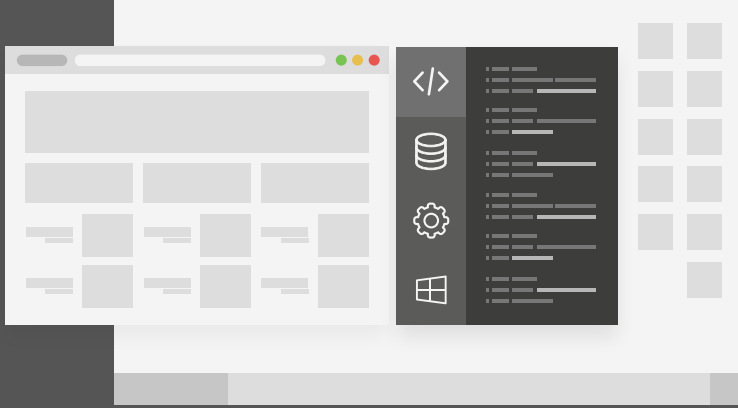
شركة حسوب

تهدف حسوب لتطوير الويب العربي وخدمات الإنترنت عن طريق توفير حلول عملية وسهلة الاستخدام لتحديات مختلفة تواجه المستخدمين في العالم العربي. تشجع حسوب الشباب العربي للدخول إلى سوق العمل عن بعد بتوفيرها منصات عربية للعمل عن بعد، مستقل وخمسات إضافةً إلى موقع بعيد، وكما أنها توفر خدمات للنقاشات الهادفة في حسوب I/O، وخدمة أنا لإدارة المهام وتنظيم العمل.

يعمل في حسوب فريق شاب وشغوف من مختلف الدول العربية. ويمكن معرفة المزيد عن شركة حسوب والخدمات التي تقدمها بزيارة موقعها.

[Hsoub.com](https://hsoub.com)

دورة علوم الحاسوب



مميزات الدورة

- ✓ شهادة معتمدة من أكاديمية حسوب
- ✓ بناء معرض أعمال قوي بمشاريع حقيقية
- ✓ إرشادات من المدربين على مدار الساعة
- ✓ وصول مدى الحياة لمحتويات الدورة
- ✓ من الصفر دون الحاجة لخبرة مسبقة
- ✓ تحديثات مستمرة على الدورة مجاناً

اشترك الآن



جدول المحتويات

10.....تقديم

- 11.....1 لماذا عليك تعلم SQL؟
- 12.....2 عن الكتاب واستخدامه؟
- 14.....3 ماذا بعد هذا الكتاب.

15.....مدخل إلى SQL

- 17.....1. المُعرِّفات (identifiers)
- 19.....2 أنواع البيانات
- 22.....3. القيمة NULL
- 24.....4. المفاتيح الرئيسية (Primary Keys)
- 26.....5. المفاتيح الأجنبية (Foreign Keys)
- 28.....6. التعليقات
- 29.....7 أمثلة على قواعد البيانات والجداول.

40.....الاستعلام عن البيانات عبر SELECT

- 41.....1. اختيار جميع الأعمدة عبر *
- 44.....2 استخدام SELECT مع كنى الأعمدة.
- 51.....3. اختيار عدد معيّن من السجلات.
- 53.....4. الاختيار الشرطي.
- 54.....5. الاختيار باستخدام CASE.
- 54.....6. اختيار أعمدة ذات أسماء مطابقة لكلمات محجوزة.

- 55.....الاختيار باستخدام كنى الجداول
- 58.....الاختيار دون حجز الجدول
- 59.....الاختيار باستخدام الدوال التجميعية
- 60.....الاختيار من بين قيم مُعَيَّنة من عمود
- 61.....تطبيق الدوال التجميعية على مجموعات من الصفوف...
- 62.....الاختيار مع ترتيب النتائج
- 63.....استخدام null لأجل الاختيار
- 63.....اختيار قيم فريدة
- 64.....اختيار الصفوف من عدة جداول

65.....التجميع والترتيب

- 66.....1. التجميع عبر GROUP BY
- 72.....2. الترتيب عبر ORDER BY
- 77.....3. الفرق بين Group By و Distinct
- 79.....4. المعاملان المنطقيان AND و OR

81.....تنفيذ تعليمات شرطية عبر CASE

- 82.....1. حساب عدد الصفوف في عمود يحقق شرطًا
- 83.....2. البحث الشرطي

90.....البحث والتنقيب والترشيح

- 91.....1. المعامل LIKE
- 98.....2. التحقق من الانتماء عبر IN
- 99.....3. ترشيح النتائج باستخدام WHERE و HAVING
- 108.....4. ضبط عدد نتائج الاستعلام
- 110.....5. تخطي مجموعة نتائج من استعلام
- 111.....6. استعمال EXPLAIN و DESCRIBE مع الاستعلامات

112.....EXISTS العبارة 7

115.....إنشاء الجداول وتحديثها وحذفها

116.....1. إنشاء جدول جديد

120.....2. إنشاء قاعدة بيانات جديدة

120.....3. إنشاء دالة جديدة

121.....4. تعديل معمارية جدول

122.....5. إضافة بيانات لجدول

124.....6. تحديث بيانات جدول

127.....7. التحديث عبر الدمج

129.....8. حذف الجداول أو قواعد البيانات

137.....الدمج بين الجداول

160.....2. الدمج الضمني (Implicit Join)

162.....3. التطبيق المتقاطع والدمج الحرفي

169.....4. الدمج العودي (Recursive JOIN)

170.....5. الدمج الداخلي الصريح

170.....6. الدمج في استعلام فرعي

171.....7. الاتحاد عبر UNION

175.....دوال التعامل مع البيانات والنصوص

176.....1. الدوال التجميعية

184.....2. التعامل مع الأنواع الرقمية

191.....3. الدوال التحليلية

198.....4. دوال النافذة (Window Functions)

204.....5. دوال التعامل مع النصوص

214.....الاستعلامات الفرعية والإجراءات

| | |
|----------|----------------------------|
| 215..... | 1. الاستعلامات الفرعية |
| 218..... | 2. كتل التنفيذ |
| 219..... | 3. الإجراءات المخزّنة |
| 219..... | 4. المنبهات (Triggers) |
| 220..... | 5. العمليات (Transactions) |

تخطيط الجداول وترتيب التنفيذ وتنظيم الشيفرة...222

| | |
|----------|--|
| 223..... | 1. تصميم الجداول (Table Design) |
| 225..... | 2. مخطط المعلومات (Information Schema) |
| 226..... | 3. ترتيب التنفيذ |
| 227..... | 4. تنظيم شيفرات SQL وتأمينها |
| 232..... | 5. حقن SQL |

مواضيع متقدمة في SQL...235

| | |
|----------|------------------------------|
| 236..... | 1. العروض Views |
| 238..... | 2. استعمال الفهارس (Indexes) |
| 244..... | 3. التسلسلات |
| 245..... | 4. المرادفات (Synonyms) |
| 245..... | 5. العبارة TRY / CATCH |
| 246..... | 6. GRANT و REVOKE |
| 247..... | 7. استخدام ملفات XML في SQL |
| 248..... | 8. رقم الصف (row number) |
| 249..... | 9. التعابير الجدولية الشائعة |

ت

تقديم

SQL أو لغة الاستعلامات البنيوية (Structured Query Language) هي لغة برمجة مخصصة تُستخدم لمعالجة وإدارة قواعد البيانات، وتُنطق سي كويل (See-Quel). تعد اللغة القياسية لأنظمة إدارة قواعد البيانات (RDBMS)، وتُستخدم تعليمات وأوامر SQL لإجراء عمليات مباشرة على البيانات، مثل تخزينها في قاعدة بيانات، وجلبها منها والتعديل عليها بالإضافة إلى إنجاز مهام إدارية على قواعد البيانات من تأمين ونسخ احتياطي وإدارة للمستخدمين.

طوّرت شركة IBM لغة SQL في بداية السبعينات بمساهمة بويس رايموند (Raymond Boyce) ودونالد شامبرلين (Donald Chamberlin)، وكانت تُسمى آنذاك SEQUEL. كان الهدف من تطويرها هو إدارة ومعالجة نظام R، وهو نظام شبه علائقي لمعالجة قواعد البيانات (-quasi relational database management system).

سنة 1986، اعتمدت كل من المنظمة الأمريكية للمقاييس (ANSI) والمنظمة الدولية للمقاييس (ISO) لغة SQL كمقياس مرجعي، وقد تعاقبت بعد ذلك 9 إصدارات جديدة من المعيار، سنوات: 1989 و 1992 و 1996 و 1999 و 2003 و 2006 و 2008 و 2011 و 2016.

1. لماذا عليك تعلم SQL؟

إن كنت تتساءل عما إذا كانت SQL تستحق أن تتعلمها، فالنقاط التالية ستوضح لك بعض مزايا هذه اللغة:

1. **معالجة البيانات الكبيرة:** نحن نعيش في عصر الثورة الرقمية، ومن نتائج ذلك أن البيانات أصبحت متاحة بكميات ضخمة. ففي كل يوم تُنتج عدة تيرابايت من البيانات. بالطبع، يمكنك استخدام جداول البيانات العادية، مثل EXCEL وجداول جوجل، ولكنها مُخصّص لمعالجة كمية صغيرة أو متوسطة من البيانات. وهنا يأتي دور SQL، لأنها مُصمّمة لمعالجة كميات ضخمة من البيانات بأداء وكفاءة عالية.
2. **تطوير الويب:** SQL هي إحدى المهارات الضرورية لكل مبرمجي الواجهة الخلفية للخادم،

لأنها تُستخدم لمعالجة واسترجاع البيانات المُخزّنة في الخادم، بما فيها بيانات المستخدمين.

3. **السرعة:** لا تفعل SQL إلا شيئًا واحدًا فقط، وهو معالجة البيانات وإدارتها، وهي ممتازة فيما تفعله. فهي مُحسّنة للدخول إلى البيانات بسرعة فائقة، ما يجعلها مثالية لتطبيقات الوقت الحقيقي.

4. **فرص العمل:** هناك طلب كبير على مبرمجي SQL في القطاع الخاص، ويُتوقع أن يزداد هذا الطلب في السنوات القادمة، خصوصًا في العالم العربي الذي يعرف ازدهارًا سريعًا للاقتصاد الرقمي في السنوات الأخيرة.

5. **الشهرة:** حلت SQL في استطلاع [stackoverflow لسنة 2019](#) في المرتبة الثالثة في قائمة أكثر تقنيات البرمجة استخدامًا من قبل المبرمجين على مستوى العالم بعد [جافاسكربت](#) و [HTML](#) و [CSS](#). إذ يستخدمها أكثر من نصف المبرمجين. هذا أمر طبيعي، لأنّ SQL هي إحدى أركان تقنيات الويب، ولا يمكن تطوير أي موقع ويب أو تطبيق بدون معرفة ولو بسيطة بها؛ أضف إلى أنّها مفتوحة المصدر، ولديها مجتمعًا كبيرًا داعمًا لها.

2. عن الكتاب واستخدامه؟

أطلقت حسوب مشروعًا لترجمة بعض أفضل الكتب التقنية في مجال البرمجة. ونظرًا لأهمية SQL الموضحة آنفًا سواءً للمبرمجين، وحتى لغير المبرمجين من العاملين في القطاعات التقنية، مثل الصناعة والمحاسبة والصيرفة وتحليل البيانات، أو للمهتمين بقواعد البيانات عمومًا، قررنا ترجمة أحد أفضل الكتب الإنجليزية المتقدمة عن SQL، وهو كتاب "[SQL Notes For Professionals](#)" المبني على توثيق موقع [StackOverflow](#) وقد ساهم في إعداده عدد كبير من المساهمين على شبكة StackOverflow الشهيرة. وإن أردت الاطلاع على قائمة المساهمين الكاملة، ارجع إلى قسم "[Credits](#)" في نهاية الكتاب الأصلي، [SQL Notes For Professionals](#).

يغطي هذا الكتاب المفاهيم الأساسية للغة SQL، مثل العمليات الأولية، وإدراج البيانات وحذفها واستخلاصها وتحديثها، وأنواع البيانات، وتصميم الجداول وتنفيذ الاستعلامات، إضافة إلى مفاهيم متقدمة، مثل المعارض والدوال، وإدارة المستخدمين، وكيفية تأمين الشيفرة وغيرها من المواضيع. كما أن الكتاب غني بالأمثلة التطبيقية التي تشرح كل هذه المواضيع لترسيخ فهمها ترسيخًا.

هذا الكتاب ليس مثل غيره من الكتب والشروحات التي تشرح لغة SQL من البداية شرحًا مُبسَّطًا ومتسلسلاً وإنما يعتمد على مبدأ خير الكلام ما قل ودل في الشرح وترك الشيفرة تشرح نفسها بنفسها، فيحوي على كم كبير من الشيفرات بالموازنة مع الشرح. ووجه هذا الكتاب لمن لديه معرفة بسيطة بلغة SQL، لذا يفضل أن تمتلك معرفة بلغة SQL لتستفيد أكبر استفادة من هذا الكتاب وتقرأ الشيفرات وتفهمها وتتعلّم منها. في هذه الحالة، سيساهم هذا الكتاب في رفع مستواك في لغة SQL وسيملكك مهارات متقدمة في استعمال لغة SQL بالإضافة إلى بعض الخدع والالتفافات المتقدمة أيضًا. قد تسأل نفسك، هل ينفع أن اقرأ الكتاب دون معرفة مسبقة بلغة SQL؟ سأقول، نعم، ولكن يجب أن تتحلى بالصبر في قراءة الشيفرة وتحليلها وفهمها والبحث عن أي موضوع لم تفهمه والسؤال عن شرح لأي شيفرة غامضة، إذ لن تجد كلامًا وشرحًا كبيرًا للمواضيع التي يتحدث عنها الكتاب، كما أن تسلسل المواضيع في الكتاب لا تراعي عدم امتلاك القارئ معرفة بلغة SQL، إذ رُتبت ترتيبًا عشوائيًا.

بذكر ترتيب عناوين ومواضيع الكتاب، حاولت ترتيب عناوين الكتاب بأنسب شكل لتكون متدرّجة في الصعوبة وحاولت جمع المواضيع المتشابهة في فصل واحد رغم تشرذمها وتفرّقها في الكتاب الأصلي فلا تشبه النسخة العربية النسخة الأجنبية مطلقًا، إذ حاولت أن تكون أفضل منها وأرجو أن نكون قد حققنا ذلك. فإن كنت على معرفة بأحد المواضيع، فلا تتخطاها بل اقرأها، فقد تمر معك إشارة لموضوع متقدم أو ملاحظة مهمة لم تكن تعرفها (تذكر أن اسم الكتاب ملاحظات

متقدمة (-). يمكنك أيضًا أن تقرأ الكتاب من أي قسم تريد فهو من الأساس غير مُرتَّب ترتيبًا متدرجًا ومتسلسلاً كما أُشرت إلى ذلك، رغم محاولتي في ترتيبه لك أنسب ترتيب من البداية للنهاية.

أنشئ العمل الأصلي من هذا الكتاب لأغراض تعليمية ولا يتبع إلى أي شركة أو مجموعة رسمية متعلقة بلغة SQL ولا حتى شبكة Stack Overflow، كما أن جميع العلامات التجارية المذكورة في هذا الكتاب تتبع إلى الشركات المالكة لها.

3. ماذا بعد هذا الكتاب

عند الانتهاء من هذا الكتاب، يمكنك الاطلاع على العديد من المقالات العملية في **أكاديمية حسوب**. أثناء ذلك، يمكنك التنقل بين **توثيق لغة SQL** في موسوعة حسوب وفصول هذا الكتاب. يمكن لأي شخص ملم بالبرمجة أن **يساهم في المشاريع مفتوحة المصدر**. البرامج مفتوحة المصدر هي برامج متاحة للاستخدام وإعادة التوزيع والتعديل دون قيود. تساعد المساهمة في المشاريع مفتوحة المصدر على تحسين البرامج، عبر ضمان تمثيلها لقاعدة عريضة من المستخدمين. عندما يساهم المستخدمون في المشاريع مفتوحة المصدر، سواء عبر كتابة الشيفرة، أو التوثيق، أو صيانة المجلدات، فإنهم يوفرون قيمة مضافة للمشروع، ومجتمع المطورين على العموم. للحصول على مراجع إضافية عن SQL، أو للمشاركة في نقاشات مع الآخرين، يمكنك الاطلاع على **المقالات والأسئلة والدروس عن SQL في أكاديمية حسوب**.

إذا كنت مهتمًا بتعلم **تطوير تطبيقات الويب** أو **تطبيقات الجوال**، أو تعلم لغات محدّدة مثل **روبي** و**جافاسكربت**، فاطلع على **قسم الدورات في الأكاديمية**، كما يمكنك تصفح **موسوعة حسوب** لأجل قراءة توثيقات عدد كبير من لغات البرمجة باللغة العربية.

جميل بيلوني

20 - أغسطس - 2020

دورة تطوير التطبيقات باستخدام لغة بايثون



مميزات الدورة

- ✓ شهادة معتمدة من أكاديمية حسوب
- ✓ بناء معرض أعمال قوي بمشاريع حقيقية
- ✓ إرشادات من المدربين على مدار الساعة
- ✓ وصول مدى الحياة لمحتويات الدورة
- ✓ من الصفر دون الحاجة لخبرة مسبقة
- ✓ تحديثات مستمرة على الدورة مجاناً

اشترك الآن



مدخل إلى SQL

1

لغة الاستعلامات الهيكلية SQL (اختصارًا إلى Structured Query Language) هي لغة برمجة مُتخصّصة في إدارة قواعد البيانات العلائقية RDBMS (اختصارًا إلى Relational database management system) كما تُستخدَم اللغات المشتقة من SQL في أنظمة إدارة مجاري البيانات العلائقية RDSMS (اختصارًا إلى Relational Data Stream Management Systems)، أو في إدارة قواعد بيانات NoSQL (التوجُّه عديم النموذج [Model-less]). تتألف SQL من ثلاث لغات فرعية أساسية، وهي:

1. لغة تعريف البيانات DDL: تُستعمل لإنشاء وتعديل بنية قاعدة البيانات.
2. لغة معالجة البيانات DML: تستعمل لتنفيذ عمليات قراءة البيانات وإدراجها وتحديثها وحذفها.
3. لغة التحكم في البيانات DCL: تُستعمل للتحكم في الوصول إلى البيانات المُخزّنة في قاعدة البيانات.

تتألف لغة DML (أي Data Manipulation Language) من أربع عمليات أساسية، وهي عمليات الإنشاء (Create) والقراءة (Read) والتحديث (Update) والحذف (Delete)، ويُطلق عليها اختصارًا CRUD، إذ تُنفَّذ هذه العمليات عبر التعليمات INSERT و SELECT و UPDATE و DELETE على التوالي. أُضيفت في الآونة الأخيرة تعليمة MERGE، والتي تُنفَّذ العمليات INSERT و UPDATE و DELETE معًا.

تقدّم العديد من قواعد بيانات SQL على هيئة نُظم عميل / خادم (client/server systems). ويُطلق على هذه الخوادم مصطلح "خادم SQL". أنشأت مايكروسوفت قاعدة بيانات تسمى "SQL Server". ورغم كونها إحدى لهجات SQL، إلا أننا لن نتحدث عنها في هذه السلسلة، وإن كنت تريد تعلُّمها فيمكنك الرجوع إلى [توثيقها](#).

على صعيد آخر، يجب التفريق بين لغة SQL وأنظمة معالجة قواعد البيانات العلائقية

(Relational Database Management System) هي برامج تُستخدم لمعالجة وإدارة قواعد البيانات العلائقية (Relational Database)، وهي قواعد تُخزّن البيانات وفق بنية مهيكلة في جداول تتألف من صفوف وأعمدة لتسهيل الوصول إلى القيم المخزنة. لكل جدول مفتاح فريد يميز كل صف من الجداول. وتُسمى «علائقية» (relational) لأنّ القيم المُخزّنة في الجداول متعلقة ببعضها بعضًا.

تجري أنظمة قواعد البيانات العديد من المهام، مثل:

- تأمين البيانات
- إنشاء النسخ الاحتياطية
- إدارة ومعالجة كميات ضخمة من البيانات
- تصدير البيانات أو استيرادها
- العمل على عدة جداول تزامنيا

هناك العديد من أنظمة معالجة قواعد البيانات، من أشهرها: Oracle و MySQL و Microsoft SQL Server و DB2. ورغم أنّ أكثرها تستخدم SQL، إلا أنّ لكل منها بعض الإضافات والصيغات الخاصة بها التي لا تُستخدم في الأنظمة الأخرى، بيد أنّها تدعم جميعا الأوامر الأساسية للغة (SELECT و UPDATE و DELETE و INSERT و WHERE).

1. المُعرِّفات (identifiers)

يستعرض هذا القسم موضوع المُعرِّفات (identifiers)، وتشرح قواعد تسمية الجداول والأعمدة وباقي كائنات قاعدة البيانات. سنحاول أن تغطي الأمثلة الاختلافات بين تقديرات SQL المختلفة.

1. المعارف غير المقتبسة

يمكن أن تحتوي المُعرِّفات غير المقتبسة (Unquoted identifiers) على الحروف (a - z) والأرقام (0 - 9) والشرطة السفلية (_)، وفي جميع الأحوال، ينبغي أن تبدأ بحرف. اعتمادًا على تقديم أو لهجة SQL المُستخدمة، و / أو إعدادات قاعدة البيانات، قد يجوز استخدام أحرف أخرى، وبعضها يمكن أن تُستخدم حرفًا أولًا للمعرِّف.

هذه بعض الأمثلة على الأحرف الجائزة:

- MS SQL: المحارف @ و \$ و # وباقي محارف اليونيكود (Unicode) الأخرى، المصدر.
- MySQL: المحرف \$، المصدر.
- Oracle: المحرفان \$ و # وباقي المحارف من مجموعة محارف قاعدة البيانات، المصدر.
- PostgreSQL: المحرف \$ وباقي محارف اليونيكود الأخرى، المصدر.

المُعرِّفات غير المقتبسة غير حساسة لحالة الأحرف عمومًا. بيد أن طريقة التعامل مع حالة الأحرف تختلف بحسب تقديم SQL، فمثلًا:

- MS SQL: تحافظ على الحالة (Case-preserving)، إذ تُحدّد مسألة الحساسية لحالة الأحرف عبر مجموعة أحرف قاعدة البيانات (database character set)، لذا يمكن أن تكون حساسة لحالة الأحرف.
- MySQL: تحافظ على الحالة، وتعتمد الحساسية على إعدادات قاعدة البيانات ونظام الملفات الأساسي.
- Oracle: تُحوّل المحارف إلى محارف كبيرة، ثم تُعامل على أنها معرِّفات مقتبسة.
- PostgreSQL: تُحوّل المحارف إلى الحالة الصغيرة، ثم تُعامل مثل المعرِّفات المقتبسة.
- SQLite: تحافظ على الحالة، وتقتصر عدم حساسيتها على محارف ASCII.

2. أنواع البيانات

أ. DECIMAL و NUMERIC

يمثل النوعان DECIMAL و NUMERIC أعدادًا عشرية ذات دقة ثابتة، وهما متكافئان وظيفيًا

ويُصاغان على النحو التالي:

```
DECIMAL ( precision [ , scale] )
NUMERIC ( precision [ , scale] )
```

أمثلة:

```
SELECT CAST(123 AS DECIMAL(5,2))      -- 123.00
SELECT CAST(12345.12 AS NUMERIC(10,5)) -- 12345.12000
```

ب. REAL و FLOAT

يمثل نوعا الأعداد REAL و FLOAT الأعداد التقريبية، ويُستخدمان لتمثيل البيانات العددية

العشرية ذات الفاصلة (floating point numeric data).

```
SELECT CAST( PI() AS FLOAT) -- 3.14159265358979
SELECT CAST( PI() AS REAL)  -- 3.141593
```

ج. Integers

يمثل النوع Integers البيانات العددية الصحيحة وتتفرع منه الأنواع التالية بحسب

الحجم المطلوب:

| نوع البيانات | النطاق | مساحة التخزين |
|--------------|--|---------------|
| bigint | $(-2^{63}, 2^{63}-1)$ (-9,223,372,036,854,775,808 , 9,223,372,036,854,775,807) | 8 بايتات |
| int | $(-2^{31}, 2^{31}-1)$ (-2,147,483,648 , 2,147,483,647) | 4 بايتات |
| smallint | $(-2^{15}, 2^{15}-1)$ (32,767 إلى -32,768) | 2 بايت |
| tinyint | (0 , 255) | 1 بايت |

د. MONEY و SMALLMONEY

يمثل النوعان MONEY و SMALLMONEY البيانات التي تُحدّد على أنها قيم نقدية

أو عملات.

| نوع البيانات | النطاق | مساحة التخزين |
|--------------|---|---------------|
| money | -922,337,203,685,477.5808 , 922,337,203,685,477.5807 | 8 بايتات |
| smallmoney | -214,748.3648 , 214,748.3647 | 4 بايتات |

هـ. BINARY و VARBINARY

يمثل النوعان BINARY و VARBINARY البيانات الثنائية ذات الطول الثابت أو المتغير،

ويُصاغان على النحو التالي:

```
BINARY [ ( n_bytes ) ]
VARBINARY [ ( n_bytes | max ) ]
```

يمكن أن يكون `n_bytes` أي عدد محصور بين 1 إلى 8000 بايت، وتشير قيمة `max` إلى أن الحد الأقصى لمساحة التخزين هو $2^{31}-1$.
أمثلة:

```
SELECT CAST(12345 AS BINARY(10)) -- 0x000000000000000000003039
SELECT CAST(12345 AS VARBINARY(10)) -- 0x00003039
```

و. CHAR و VARCHAR

يمثل النوعان CHAR و VARCHAR البيانات النصية ذات الطول الثابت والمتغير على التوالي، ويُصاغان على النحو التالي:

```
CHAR [ ( n_chars ) ]
VARCHAR [ ( n_chars ) ]
```

إليك الأمثلة التالية:

```
SELECT CAST('ABC' AS CHAR(10)) -- 'ABC          '
SELECT CAST('ABC' AS VARCHAR(10)) -- 'ABC'
SELECT CAST('ABCDEFGHIJKLMNPOQRSTUVWXYZ' AS CHAR(10)) --
'ABCDEFGHIJ'
```

لاحظ أنه في حالة استعمال CHAR، فإن الحجم المطلوب سيُحجَز سواءً كان البيانات المراد تخزينها أقل من ذلك أو أكثر، فلاحظ في الحالة الأولى كيف حُشيت السلسلة النصية المُؤلفة من ثلاثة حروف بمسافات فارغة أُضيفت إلى يمينها بينما اقتطعت السلسلة في الحالة الثالثة إلى لتشمل أول 10 حروف فقط. على النقيض، أخذت السلسلة النصية في الحالة الثانية الحجم المطلوب والكافي للتسع فيه وهو حجم 3 حروف فقط.

ز. NVARCHAR و NCHAR

يمثل النوعان NCHAR و NVARCHAR نصوص اليونيكود ذات الطول الثابت أو المتغير،

ويُصاغان على النحو التالي:

```
NCHAR [ ( n_chars ) ]
NVARCHAR [ ( n_chars | MAX ) ]
```

استخدم MAX لأجل السلاسل النصية الطويلة التي يمكن أن تتجاوز 8000 حرفًا.

ح. UNIQUEIDENTIFIER

يمثل هذا النوع مُعرِّفًا عموميًا فريدًا (Universally Unique Identifier أو UUID) أو

مُعرِّفًا عالميًا فريدًا (globally unique identifier أو GUID) مُخزَّنًا في 16 بايت.

```
DECLARE @GUID UNIQUEIDENTIFIER = NEWID();
SELECT @GUID -- 'E28B3BD9-9174-41A9-8508-899A78A33540'
DECLARE @bad_GUID_string VARCHAR(100) = 'E28B3BD9-9174-41A9-
8508-899A78A33540_foobarbaz'
SELECT
  @bad_GUID_string, -- 'E28B3BD9-9174-41A9-8508-
899A78A33540_foobarbaz'
  CONVERT(UNIQUEIDENTIFIER, @bad_GUID_string) -- 'E28B3BD9-9174-
41A9-8508-899A78A33540'
```

3. القيمة NULL

تمثّل الكلمة المفتاحية NULL في SQL، وكذلك في لغات البرمجة الأخرى، القيمة المعدومة أو

الغائبة أيّ اللا قيمة أو اللا شيء. وتُستخدَم عادة في SQL للإشارة إلى "عدم وجود قيمة".

من المهم التمييز بينها وبين القيم الفارغة، مثل السلسلة النصية الفارغة ' ' أو الرقم 0، إذ لا

يُعدُّ أيُّ منهما في الواقع معدومًا (NULL). من المهم أيضًا تجنُّب إحاطة NULL بعلامات الاقتباس،

على شاكلة 'NULL'، والتي يمكن استخدامها في الأعمدة التي تقبل القيم النصية، إذ لا تُمَثَّل في هذه الحالة القيمة NULL، ويمكن أن تُسبَّب أخطاءً، وتفسد البيانات.

أ. ترشيح NULL في الاستعلامات

تختلف صياغة ترشيح NULL (أي عدم وجود قيمة) في كتل WHERE عن ترشيح القيم الأخرى:

```
SELECT * FROM Employees WHERE ManagerId IS NULL ;
SELECT * FROM Employees WHERE ManagerId IS NOT NULL ;
```

لاحظ أنه لَمَّا لم تكن NULL مساوية لأي شيء آخر، ولا حتى لنفسها، فسُتَعِيد عوامل الموازنة NULL = NULL أو NULL <> (أو NULL !=) دائمة القيمة المنطقية الخاصة UNKNOWN، والتي ترفضها WHERE. فترشُّح WHERE كل الصفوف التي يساوي شرطها القيمة FALSE أو UNKNOWN، ولا تحتفظ إلا بالصفوف ذات الشرط الصحيح (TRUE).

ب. الأعمدة المعدومة في الجداول

عند إنشاء الجداول، يمكن جعل العمود قابلاً بأن لا يأخذ قيمة (nullable) أو يجب أن يأخذ قيمة وذلك بالشكل التالي:

```
CREATE TABLE MyTable
(
    MyCol1 INT NOT NULL, -- non-nullable
    MyCol2 INT NULL -- nullable
);
```

افتراضياً، يمكن لجميع الأعمدة أن لا تأخذ قيمة (باستثناء تلك الموجودة في قيد المفتاح الأساسي - primary key constraint) ويلغى هذا الشرط بإضافة القيد NOT NULL صراحةً للعمود. وسينتج خطأً عن محاولة تعيين NULL لعمود لعمود لا يمكن أن يبقى فارغاً دون قيمة.

```
INSERT INTO MyTable (MyCol1, MyCol2) VALUES (1, NULL) ; -- صحيح
INSERT INTO MyTable (MyCol1, MyCol2) VALUES (NULL, 2) ;
```

لا يمكن إدراج القيمة NULL في العمود MyCol1 في الجدول MyTable لأنَّ العمود لا يقبل أن

يبقى عديم القيمة، لذا ستفشل عملية الإدراج INSERT الثانية.

ج. إسناد NULL إلى حقل

إسناد القيمة NULL إلى حقل يشبه إسناد أيِّ قيمة أخرى:

```
UPDATE Employees
SET ManagerId = NULL
WHERE Id = 4
```

د. إدراج الصفوف التي تحتوي حقولاً عديمة القيمة (NULL fields)

إدراج بيانات موظف بدون رقم هاتف، وبدون مدير في جدول الموظفين Employees يمكن

أن يجري بالشكل التالي:

```
INSERT INTO Employees
(Id, FName, LName, PhoneNumber, ManagerId, DepartmentId,
Salary, HireDate)
VALUES
(5, 'Jane', 'Doe', NULL, NULL, 2, 800, '2016-07-22');
```

4. المفاتيح الرئيسية (Primary Keys)

تُستخدم المفاتيح الرئيسية لتميز صفوف جدول من قاعدة بيانات. ولا يُسمح إلا بمفتاح

رئيسي واحد في كل جدول.

تُنشئ الشيفرة التالية جدولاً للموظفين، مع جعل الحقل Id مفتاحه الرئيسي:

```
CREATE TABLE Employees (
  Id int NOT NULL,
  PRIMARY KEY (Id),
  ...
);
```

يمكن أيضًا تركيب مفتاح من حقل واحد أو أكثر، ويسمى هذا النوع من المفاتيح المفاتيح

المركبة، وتُصاغ على النحو التالي:

```
CREATE TABLE EMPLOYEE (
  e1_id INT,
  e2_id INT,
  PRIMARY KEY (e1_id, e2_id)
)
```

١. الزيادة التلقائية لقيمة حقل

تسمح العديد من قواعد البيانات بزيادة قيمة المفتاح الرئيسي تلقائيًا عند إضافة مفتاح

جديد، فيضمن هذا السلوك أن تكون كل المفاتيح فريدة ومختلفة عن بعضها.

إليك الأمثلة التوضيحية التالية:

MySQL •

```
CREATE TABLE Employees (
  Id int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  PRIMARY KEY (Id)
);
```

PostgreSQL •

```
CREATE TABLE Employees (
  Id SERIAL PRIMARY KEY
);
```

SQL Server •

```
CREATE TABLE Employees (
    Id int NOT NULL IDENTITY,
    PRIMARY KEY (Id)
);
```

SQLite •

```
CREATE TABLE Employees (
    Id INTEGER PRIMARY KEY
);
```

5. المفاتيح الأجنبية (Foreign Keys)

تضمن قيود المفاتيح الأجنبية أو الخارجية (Foreign Keys constraints) تكامل البيانات،

إذ تفرض أن تتطابق القيم الموجودة في جدول مُعَيَّن، مع القيم المقابلة في جدول آخر.

مثلاً، في الجامعة، تنتمي كل دورة دراسية إلى قسم مُعَيَّن. يمكننا التعبير عن هذا القيد

(constraint) على النحو التالي:

```
CREATE TABLE Department (
    Dept_Code CHAR (5) PRIMARY KEY,
    Dept_Name VARCHAR (20) UNIQUE
);
```

يُدرج المثال التالي قيماً جديدةً في قسم علوم الحاسوب:

```
INSERT INTO Department VALUES ('CS205', 'Computer Science');
```

يحتوي الجدول التالي على معلومات عن المواضيع التي تشملها شعبة علوم الحاسوب:

```
CREATE TABLE Programming_Courses (
    Dept_Code CHAR(5),
    Prg_Code CHAR(9) PRIMARY KEY,
    Prg_Name VARCHAR (50) UNIQUE,
```

```
FOREIGN KEY (Dept_Code) References Department(Dept_Code));
```

[يجب أن يتطابق نوع بيانات المفتاح الأجنبي مع نوع البيانات الخاص بالمفتاح المشار إليه]
(.[referenced key

لا يسمح قيد المفتاح الأجنبي الخاص بالعمود Dept_Code إلا بالقيم الموجودة سلفاً في الجدول المشار إليه. هذا يعني أنه إذا حاولت إدراج القيم التالية:

```
INSERT INTO Programming_Courses Values ('CS300', 'FDB-DB001',  
'Database Systems');
```

فستطرح قاعدة البيانات «خطأ انتهاك قيد المفتاح الأجنبي» (Foreign Key violation error)، لأنَّ CS300 غير موجودة في جدول الأقسام Department. ولكن لن يكون هناك أيَّة مشكلة عند تجربة قيمة مفتاح موجود مثل:

```
INSERT INTO Programming_Courses VALUES ('CS205', 'FDB-DB001',  
'Database Systems');  
INSERT INTO Programming_Courses VALUES ('CS205', 'DB2-DB002',  
'Database Systems II');
```

هذه بعض النصائح حول كيفية استخدام المفاتيح الأجنبية:

- يجب أن يشير المفتاح الخارجي إلى مفتاح فريد UNIQUE (أو أساسي PRIMARY) من الجدول الأصلي الأب (parent table).
 - لن ينجح أيُّ خطأ عن إدخال القيمة المعدومة NULL إلى عمود المفتاح الخارجي.
 - يمكن أن تشير قيود المفاتيح الأجنبية إلى الجداول الموجودة في نفس قاعدة البيانات.
 - يمكن أن تشير قيود المفتاح الأجنبية إلى عمود آخر في نفس الجدول (مرجع ذاتي).
- سنعمل في المثال التالي على إنشاء جدول بمفتاح أجنبي؛ لدينا جدول البيانات SuperHeros الذي يحتوي على مفتاح أساسي ID.

سنضيف جدولاً جديداً بُغية تخزين صلاحيات كل بطل خارق:

```
CREATE TABLE HeroPowers
(
  ID int NOT NULL PRIMARY KEY,
  Name nvarchar(MAX) NOT NULL,
  HeroId int REFERENCES SuperHeros(ID)
)
```

في هذا المثال، يُعدُّ العمود HeroId مفتاحاً أجنبياً للجدول SuperHeros.

6. التعليقات

هناك نوعان من التعليقات في SQL، التعليقات السطرية، والتعليقات متعددة الأسطر. التعليقات السطرية (Single-line comments) هي تعليقات تستمر حتى نهاية السطر،

و تُسبق بالرمز -- :-

```
SELECT *
FROM Employees -- هذا تعليق
WHERE FName = 'John'
```

بينما تُوضع التعليقات متعددة الأسطر (Multi-line comments) داخل /* ... */ :-

```
/* يعيد هذا الاستعلام
جميع الموظفين */
SELECT *
FROM Employees
```

يجوز أيضاً إدراج مثل هذا التعليق في منتصف السطر:

```
SELECT /* جميع الأعمدة */ *
FROM Employees
```

7. أمثلة على قواعد البيانات والجداول

إليك بعض الأمثلة التوضيحية عن قواعد البيانات.

1. قاعدة بيانات متجر السيارات

سوف نستعرض في المثال التالي قاعدة بيانات لمتجر يبيع السيارات، إذ سُنخِزُن فيها قوائم تدمجُ الأقسام والموظفين والعملاء وسيارات العملاء. وسنستخدم المفاتيح الخارجية (foreign keys) لإنشاء علاقات بين مختلف الجداول (هذا تطبيق حي للمثال).

العلاقات بين الجداول:

- يحوي كل قسم 0 موظف أو أكثر،
- ولكل موظف مدير واحد أو أكثر،
- وقد يكون لكل عميل 0 سيارة أو أكثر

الجدول Departments:

| Name | Id |
|-------|----|
| HR | 1 |
| Sales | 2 |
| Tech | 3 |

لننشئ الجدول عبر SQL:

```
CREATE TABLE Departments (
  Id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  Name VARCHAR(25) NOT NULL,
  PRIMARY KEY(Id)
```

```
);
INSERT INTO Departments
  ([Id], [Name])
VALUES
  (1, 'HR'),
  (2, 'Sales'),
  (3, 'Tech')
;
```

الجدول Employees:

| HireDate | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|----------|-----------|----|
| 01-01-2002 | 1000 | 1 | NULL | 1234567890 | Smith | James | 1 |
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2468101214 | Johnson | John | 2 |
| 12-05-2009 | 600 | 2 | 1 | 1357911131 | Williams | Michael | 3 |
| 24-07-2016 | 500 | 1 | 2 | 1212121212 | Smith | Johnathon | 4 |

لننشئ الجدول:

```
CREATE TABLE Employees (
  Id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  FName VARCHAR(35) NOT NULL,
  LName VARCHAR(35) NOT NULL,
  PhoneNumber VARCHAR(11),
  ManagerId INT,
  DepartmentId INT NOT NULL,
```



```

Salary INT NOT NULL,
HireDate DATETIME NOT NULL,
PRIMARY KEY(Id),
FOREIGN KEY (ManagerId) REFERENCES Employees(Id),
FOREIGN KEY (DepartmentId) REFERENCES Departments(Id)
);
INSERT INTO Employees
([Id], [FName], [LName], [PhoneNumber], [ManagerId],
[DepartmentId], [Salary], [HireDate])
VALUES
(1, 'James', 'Smith', 1234567890, NULL, 1, 1000, '01-01-
2002'),
(2, 'John', 'Johnson', 2468101214, '1', 1, 400, '23-03-
2005'),
(3, 'Michael', 'Williams', 1357911131, '1', 2, 600, '12-05-
2009'),
(4, 'Johnathon', 'Smith', 1212121212, '2', 1, 500, '24-07-
2016')

```

الجدول Customers:

| Preferred Contact | PhoneNumber | Email | LName | FName | Id |
|-------------------|-------------|---------------------------|--------|---------|----|
| PHONE | 3347927472 | william.jones@example.com | Jones | William | 1 |
| EMAIL | 2137921892 | dmiller@example.net | Miller | David | 2 |
| EMAIL | NULL | richard0123@example.com | Davis | Richard | 3 |

لننشئ الجدول ونضيف بعض البيانات إليه:

```

CREATE TABLE Customers (
  Id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  FName VARCHAR(35) NOT NULL,
  LName VARCHAR(35) NOT NULL,

```

```

Email varchar(100) NOT NULL,
PhoneNumber VARCHAR(11),
PreferredContact VARCHAR(5) NOT NULL,
PRIMARY KEY(Id)
);
INSERT INTO Customers
([Id], [FName], [LName], [Email], [PhoneNumber],
[PreferredContact])
VALUES
(1, 'William', 'Jones', 'william.jones@example.com',
'3347927472', 'PHONE'),
(2, 'David', 'Miller', 'dmiller@example.net',
'2137921892', 'EMAIL'),
(3, 'Richard', 'Davis', 'richard0123@example.com', NULL,
'EMAIL')
;

```

الجدول Cars:

| Total Cost | Status | Model | EmployeeId | CustomerId | Id |
|------------|---------|--------------|------------|------------|----|
| 230 | READY | Ford F-150 | 2 | 1 | 1 |
| 200 | READY | Ford F-150 | 2 | 1 | 2 |
| 100 | WAITING | Ford Mustang | 1 | 2 | 3 |
| 1254 | WORKING | Toyota Prius | 3 | 3 | 4 |

إليك تعليمات SQL لإنشاء الجدول وإضافة بيانات إليه:

```

CREATE TABLE Cars (
  Id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  CustomerId INT NOT NULL,
  EmployeeId INT NOT NULL,
  Model varchar(50) NOT NULL,

```

```

Status varchar(25) NOT NULL,
TotalCost INT NOT NULL,
PRIMARY KEY(Id),
FOREIGN KEY (CustomerId) REFERENCES Customers(Id),
FOREIGN KEY (EmployeeId) REFERENCES Employees(Id)
);

INSERT INTO Cars
  ([Id], [CustomerId], [EmployeeId], [Model], [Status],
  [TotalCost])
VALUES
  ('1', '1', '2', 'Ford F-150', 'READY', '230'),
  ('2', '1', '2', 'Ford F-150', 'READY', '200'),
  ('3', '2', '1', 'Ford Mustang', 'WAITING', '100'),
  ('4', '3', '3', 'Toyota Prius', 'WORKING', '1254')
;

```

ب. قاعدة بيانات لمكتبة

سننشئ في هذا المثال قاعدة بيانات خاصة بمكتبة، فستحتوي على جداول لتخزين المؤلفين Authors والكتب Books وثالث يربط بينهما BooksAuthors. هنا تجد **مثالاً** **حيثاً** للقاعدة. يُعرّف جدولاً المؤلفين والكتب بالجدول الأساسية (base tables)، لحوايتهما على تعريف العمود، وكذا البيانات الخاصة بالكيانات الفعلية في النموذج العلائقي (relational model). ويُعرّف الجدول BooksAuthors باسم جدول العلاقة (relationship table)، لأنه يحدّد العلاقة بين جدول الكتب Books والمؤلفين Authors.

العلاقات بين الجداول:

- يمكن أن يكون لكل مؤلف كتاب واحد أو أكثر.
- كل كتاب يمكن أن يكون له مؤلف واحد أو أكثر

الجدول Authors (عرض الجدول):

| Country | Name | Id |
|---------|----------------------|----|
| USA | J.D. Salinger | 1 |
| USA | F. Scott. Fitzgerald | 2 |
| UK | Jane Austen | 3 |
| USA | Scott Hanselman | 4 |
| USA | Jason N. Gaylord | 5 |
| India | Pranav Rastogi | 6 |
| USA | Todd Miranda | 7 |
| USA | Christian Wenz | 8 |

لننشئ الجدول الآن ونضيف إليه البيانات السابقة:

```
CREATE TABLE Authors (
  Id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  Name VARCHAR(70) NOT NULL,
  Country VARCHAR(100) NOT NULL,
  PRIMARY KEY(Id)
);

INSERT INTO Authors
(Name, Country)
VALUES
('J.D. Salinger', 'USA'),
('F. Scott. Fitzgerald', 'USA'),
('Jane Austen', 'UK'),
('Scott Hanselman', 'USA'),
('Jason N. Gaylord', 'USA'),
('Pranav Rastogi', 'India');
```

```

('Todd Miranda', 'USA'),
('Christian Wenz', 'USA')
;

```

الجدول Books (عرض الجدول):

| Title | Id |
|---------------------------------------|----|
| The Catcher in the Rye | 1 |
| Nine Stories | 2 |
| Franny and Zooey | 3 |
| The Great Gatsby | 4 |
| Tender id the Night | 5 |
| Pride and Prejudice | 6 |
| Professional ASP.NET 4.5 in C# and VB | 7 |

عبارات SQL لإنشاء الجدول وإضافة البيانات إليه:

```

CREATE TABLE Books (
    Id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT,
    Title VARCHAR(50) NOT NULL,
    PRIMARY KEY(Id)
);

INSERT INTO Books
    (Id, Title)
VALUES
    (1, 'The Catcher in the Rye'),
    (2, 'Nine Stories'),
    (3, 'Franny and Zooey'),

```

```
(4, 'The Great Gatsby'),
(5, 'Tender id the Night'),
(6, 'Pride and Prejudice'),
(7, 'Professional ASP.NET 4.5 in C# and VB')
;
```

الجدول BooksAuthors (عرض الجدول):

| AuthorId | BookId |
|----------|--------|
| 1 | 1 |
| 1 | 2 |
| 1 | 3 |
| 2 | 4 |
| 2 | 5 |
| 3 | 6 |
| 4 | 7 |
| 5 | 7 |
| 6 | 7 |
| 7 | 7 |
| 8 | 7 |

تعليمات SQL لإنشاء الجدول وإضافة البيانات إليه:

```
CREATE TABLE BooksAuthors (
  AuthorId INT NOT NULL,
```

```

    BookId INT NOT NULL,
    FOREIGN KEY (AuthorId) REFERENCES Authors(Id),
    FOREIGN KEY (BookId) REFERENCES Books(Id)
);

INSERT INTO BooksAuthors
    (BookId, AuthorId)
VALUES
    (1, 1),
    (2, 1),
    (3, 1),
    (4, 2),
    (5, 2),
    (6, 3),
    (7, 4),
    (7, 5),
    (7, 6),
    (7, 7),
    (7, 8)
;

```

الآن، إن أردت عرض جميع المؤلفين، فاكتب ما يلي (تجربة حية):

```
SELECT * FROM Authors;
```

عرض جميع عناوين الكتب (تجربة حية):

```
SELECT * FROM Books;
```

عرض جميع الكتب ومؤلفيها (تجربة حية):

```

SELECT
    ba.AuthorId,
    a.Name AuthorName,
    ba.BookId,
    b.Title BookTitle
FROM BooksAuthors ba

```

```
INNER JOIN Authors a ON a.id = ba.authorid
INNER JOIN Books b ON b.id = ba.bookid
;
```

ج. جدول الدول

سننشئ في هذا المثال جدولاً للبلدان، إذ يُستخدم في العديد من المجالات، وخاصة في التطبيقات المالية التي تشمل العملات وأسعار الصرف (تجربة حية للمثال).
تطلب بعض البرمجيات الخاصة بتحليل الأسواق مثل بلومبرج ورويترز أن تعطيه رمماً مؤلفاً من حرفين أو ثلاث يمثل الدولة، إلى جانب رمز العملة. يحتوي الجدول التالي على عمود يحتوي رموز ISO المؤلفة من حرفين، وكذلك على عمود يحتوي رموز ISO3 المكونة من 3 أحرف، والتي تمثّل الدول.

الجدول **Countries** (عرض الجدول):

| CurrencyCode | ContinentCode | Capital | CountryName | ISONumeric | ISO3 | ISO | Id |
|--------------|---------------|------------|---------------|------------|------|-----|----|
| AUD | OC | Canberra | Australia | 36 | AUS | AU | 1 |
| EUR | EU | Berlin | Germany | 276 | DEU | DE | 2 |
| INR | AS | New Delhi | India | 356 | IND | IN | 2 |
| LAK | AS | Vientiane | Laos | 418 | LAO | LA | 3 |
| USD | NA | Washington | United States | 840 | USA | US | 4 |
| ZWL | AF | Harare | Zimbabwe | 716 | ZWE | ZW | 5 |

لننشئ جدول الدول في SQL:

```
CREATE TABLE Countries (  
  Id INT NOT NULL AUTO_INCREMENT,  
  ISO VARCHAR(2) NOT NULL,  
  ISO3 VARCHAR(3) NOT NULL,  
  ISONumeric INT NOT NULL,  
  CountryName VARCHAR(64) NOT NULL,  
  Capital VARCHAR(64) NOT NULL,  
  ContinentCode VARCHAR(2) NOT NULL,  
  CurrencyCode VARCHAR(3) NOT NULL,  
  PRIMARY KEY(Id)  
)  
;  
  
INSERT INTO Countries  
  (ISO, ISO3, ISONumeric, CountryName, Capital,  
  ContinentCode, CurrencyCode)  
VALUES  
  ('AU', 'AUS', 36, 'Australia', 'Canberra', 'OC', 'AUD'),  
  ('DE', 'DEU', 276, 'Germany', 'Berlin', 'EU', 'EUR'),  
  ('IN', 'IND', 356, 'India', 'New Delhi', 'AS', 'INR'),  
  ('LA', 'LAO', 418, 'Laos', 'Vientiane', 'AS', 'LAK'),  
  ('US', 'USA', 840, 'United States', 'Washington', 'NA',  
  'USD'),  
  ('ZW', 'ZWE', 716, 'Zimbabwe', 'Harare', 'AF', 'ZWL')  
;
```

خُذ 5سات

لبيع وشراء الخدمات المصغرة

أكبر سوق عربي لبيع وشراء الخدمات المصغرة
اعرض خدماتك أو احصل على ما تريد بأسعار تبدأ من \$5 فقط

[تصفح الخدمات](#)

الاستعلام عن البيانات عبر SELECT

2

تُستخدم العبارة SELECT في معظم استعلامات SQL وتتحكم في تحديد النتائج التي يجب أن يعيدها الاستعلام، وتُستخدم عادةً مع العبارة FROM، والتي تحدد جزءاً (أو أجزاء) من قاعدة البيانات المُستعلم عنها.

1. اختيار جميع الأعمدة عبر *

إليك قاعدة البيانات التالية المؤلفة من الجدولين التاليين:

جدول الموظفين Employees:

| DeptId | LName | FName | Id |
|--------|---------|-------|----|
| 3 | Smith | James | 1 |
| 4 | Johnson | John | 2 |

جدول الأقسام Departments:

| Name | Id |
|-----------|----|
| Sales | 1 |
| Marketing | 2 |
| Finance | 3 |
| IT | 4 |

1. عبارة select بسيطة

يمثل الرمز * محرف بدل، ويُستخدم لاختيار جميع الأعمدة المتاحة في الجدول. عند استخدامه بدلاً عن الأسماء الصريحة للأعمدة، تُعاد جميع الأعمدة في جميع الجداول التي يحددها الاستعلام FROM. ينطبق هذا الأمر على جميع الجداول التي يصل إليها الاستعلام عبر عبارات JOIN.

إليك الاستعلام التالي:

```
SELECT * FROM Employees
```

سيعيد الاستعلام أعلاه جميع الحقول من جميع صفوف جدول Employees:

| DeptId | LName | FName | Id |
|--------|---------|-------|----|
| 3 | Smith | James | 1 |
| 4 | Johnson | John | 2 |

ب. الصياغة النقطية (Dot notation)

يمكن تطبيق حرف البدل * على الجدول باستخدام الصياغة النقطية لاختيار كل الأعمدة من

جدول مُحدّد مثل:

```
SELECT
    Employees.*,
    Departments.Name
FROM
    Employees
JOIN
    Departments
ON Departments.Id = Employees.DeptId
```

سيعيد هذا المثال مجموعة بيانات تحتوي كافة الحقول الموجودة في الجدول Employee،

متبوعاً بالحقول Name من الجدول Departments:

| Name | DeptId | LName | FName | Id |
|---------|--------|---------|-------|----|
| Finance | 3 | Smith | James | 1 |
| IT | 4 | Johnson | John | 2 |

ج. متى يمكنك استخدام حرف البدل *؟

يُفضل عمومًا تجنُّب استخدام * في شيفرة الإنتاج، لكن لا مشكلة في استخدامها كاختصار عند تنفيذ الاستعلامات اليدوية في قاعدة البيانات عند العمل على النماذج الأولية. كما قد يفرض عليك تصميم التطبيق أحيانًا استخدام حرف البدل (في مثل هذه الظروف، يُفضل استخدام `tablealias.*` بدلًا من * حيثما أمكن ذلك).

عند استخدام EXISTS، كما في:

```
SELECT A.col1, A.Col2 FROM A WHERE EXISTS (SELECT * FROM B
where A.ID = B.A_ID)
```

فذلك لن يعيد أيَّ بيانات من B. وبالتالي لن يكون الدمج (join) ضروريًا، كما أن مُحرك (engine) قاعدة البيانات يعلم أنه لن تُعاد أيُّ قيمة من B، وبالتالي لن يتأثر الأداء جزئًا استخدام *. من جهة أخرى، لا بأس في استخدام COUNT(*)، لأنها لا تُعيد أيًا من الأعمدة فعليًا، إذ تحتاج فقط إلى قراءة ومعالجة الأعمدة المستخدمة في عملية الترشيح. على أي حال، يوصى بتجنُّب استخدام المحرف * في شيفرة الإنتاج، إذ يمكن أن تتسبب في مجموعة من المشاكل، منها:

1. حمل الدخل والخرج الزائد (Excess IO)، والحمل الزائد على الشبكة، واستنزاف الذاكرة، وغيرها، وذلك بسبب أن محرك قاعدة البيانات سيقرأ بيانات غير مطلوبة وينقلها إلى شيفرة الواجهة الأمامية. وقد يصبح الأمر أسوأ إن كانت هناك حقولاً كبيرة الحجم، مثل تلك المستخدمة لتخزين الملاحظات الطويلة أو الملفات المرفقة.
2. زيادة الضغط على الدخل والخرج إذا احتاجت قاعدة البيانات إلى تخزين النتائج الداخلية على القرص كجزء من عملية معالجة استعلامات أكثر تعقيدًا من العبارة البسيطة `SELECT <columns> FROM <table>`
3. معالجة زائدة (و / أو مزيد من عمليات الدخل والخرج IO) إذا كانت هناك أعمدة غير

ضرورة من نوع الأعمدة المحسوبة (computed columns) في قواعد البيانات التي تدعم هذا النوع من الأعمدة، أو في حالة الاختيار من معرض (view)، فيشمل ذلك الأعمدة من جدول / معرض معين، والتي كان من الممكن أن يُحسَّن لها مُحسِّن الاستعلام (query optimiser)

4. احتمال حدوث أخطاء غير متوقعة عند إضافة أعمدة إلى الجداول والمعارض لاحقًا، ممَّا قد يؤدي إلى أسماء أعمدة غير واضحة. على سبيل المثال:

```
SELECT * FROM orders JOIN people ON people.id = orders.personid
ORDER BY displayname
```

في حال إضافة عمود يُسمى displayname إلى جدول الطلبات - الجدول orders - قصد السماح للمستخدمين بتقديم طلباتهم تحت أسماء من اختيارهم ليسهل عليهم الرجوع إليها مستقبلاً، فسيظهر اسم العمود مرتين في المخرجات، ونتيجة لذلك قد لا تكون عبارة ORDER BY واضحة، وهو ما قد يتسبب في خطأ ("ambiguous column name" في إصدارات MS SQL Server الحديثة). في المثال أعلاه، قد يعرض التطبيق اسم الطلب مكان اسم الشخص بالخطأ، نتيجة أنَّ العمود الجديد سيُعاد أولاً.

2. استخدام SELECT مع كنى الأعمدة

تُستخدم الأسماء المستعارة أو الكنى (aliases) لاختصار أسماء الأعمدة أو جعلها ذات معنى. ويساعد ذلك على اختزال الشيفرة وتسهيل قراءتها جزاء تجنُّب أسماء الجداول الطويلة وتمييز الأعمدة (على سبيل المثال، قد يكون هناك مُعرِّفان في الجدول، بيد أنَّ واحدًا منهما فقط سيستخدم في العبارة)، بالإضافة إلى تسهيل استخدام أسماء وصفية أطول في قاعدة بياناتك مع إبقاء الاستعلامات الجارية عليها مختصرة.

علاوة على ذلك، قد تكون الكنى إجبارية في بعض الأحيان (على سبيل المثال في المعارض) من أجل تسمية المخرجات المحسوبة (computed outputs).

جميع إصدارات SQL

يمكن إنشاء الكنى في جميع إصدارات SQL باستخدام علامات الاقتباس المزدوجة (").

```
SELECT
  FName AS "First Name",
  MName AS "Middle Name",
  LName AS "Last Name"
FROM Employees
```

إصدارات خاصة من SQL

يمكنك استخدام علامات الاقتباس المفردة (')، وعلامات الاقتباس المزدوجة (") والأقواس

المربّعة ([]) لإنشاء كنية في Microsoft SQL Server.

```
SELECT
  FName AS "First Name",
  MName AS 'Middle Name',
  LName AS [Last Name]
FROM Employees
```

سينتج عن الشيفرة أعلاه الخرج:

| Last Name | Middle Name | First Name |
|-----------|-------------|------------|
| Smith | John | James |
| Johnson | James | John |
| Williams | Marcus | Michael |

ستعيد هذه العبارة عمودين FName و LName يحملان الاسم البديل المعطى (الكنية). وقد تم ذلك باستخدام العامل AS متبوعًا بالكنية، أو بكتابة الكنية مباشرةً بعد اسم العمود. ستكون للاستعلام التالي نفس النتيجة الواردة أعلاه:

```
SELECT
  FName "First Name",
  MName "Middle Name",
  LName "Last Name"
FROM Employees
```

| Last Name | Middle Name | First Name |
|-----------|-------------|------------|
| Smith | John | James |
| Johnson | James | John |
| Williams | Marcus | Michael |

كما تلاحظ، فإنَّ النسخة الصريحة (أي استخدام العامل AS) أفضل، لأنَّها أوضح وأسهل للقراءة. إذا كانت الكنية مؤلفة من كلمة واحدة، ولم تكن كلمة محجوزة، فيمكن كتابتها بدون علامات الاقتباس المفردة أو المزدوجة أو الأقواس المربعة:

```
SELECT
  FName AS FirstName,
  LName AS LastName
FROM Employees
```

| LastName | FirstName |
|----------|-----------|
| Smith | James |
| Johnson | John |

| LastName | FirstName |
|----------|-----------|
| Williams | Michael |

هناك شكل إضافي متاح في MS SQL Server، وهو:

```
<alias> = <column-or-calculation>
```

إليك المثال التالي:

```
SELECT FullName = FirstName + ' ' + LastName,
       Addr1     = FullStreetAddress,
       Addr2     = TownName
FROM CustomerDetails
```

والذي يكافئ:

```
SELECT FirstName + ' ' + LastName As FullName
       FullStreetAddress           As Addr1,
       TownName                   As Addr2
FROM CustomerDetails
```

وسيؤدي كلاهما إلى النتيجة:

| Addr2 | Addr1 | FullName |
|---------------|-----------------|------------------|
| TownVille | AnyStreet 123 | James Smith |
| Anytown | MyRoad 668 | John Johnson |
| Williamsburgh | High End Dr 999 | Michael Williams |

يرى البعض أنَّ استخدام = بدلاً من As أفضل من ناحية المقروئية، فيما يوصي آخرون بتجنب

استخدامها لأنها ليست قياسية، وبالتالي لا تدعمها جميع قواعد البيانات، كما قد يتداخل استخدامها

مع الاستخدامات الأخرى للمحرّف =.

جميع إصدارات SQL

إن كنت بحاجة إلى استخدام الكلمات المحجوزة، فيمكنك استخدام الأقواس المربعة أو علامات الاقتباس لتهرب الكنية (escape):

```
SELECT
  FName as "SELECT",
  MName as "FROM",
  LName as "WHERE"
FROM Employees
```

إصدارات خاصة من SQL

بالمثل، يمكنك تهريب الكلمات المفتاحية في MSSQL عبر عدّة مقاربات:

```
SELECT
  FName AS "SELECT",
  MName AS 'FROM',
  LName AS [WHERE]
FROM Employees
```

| WHERE | FROM | SELECT |
|----------|--------|---------|
| Smith | John | James |
| Johnson | James | John |
| Williams | Marcus | Michael |

يمكن أيضًا استخدام كنى الأعمدة في أي من العبارات النهائية في نفس الاستعلام، من قبيل

العبارة ORDER BY:

```
SELECT
  FName AS FirstName,
  LName AS LastName
```

```
FROM
  Employees
ORDER BY
  LastName DESC
```

بالمقابل، لا يجوز استخدام الشيفرة التالية لإنشاء كنية تساوي الكلمات المحجوزة (SELECT و FROM)، لأن ذلك سيتسبب في العديد من الأخطاء في مرحلة التنفيذ.

```
SELECT
  FName AS SELECT,
  LName AS FROM
FROM
  Employees
ORDER BY
  LastName DESC
```

١. اختيار أعمدة فردية

انظر إلى الشيفرة التالية:

```
SELECT
  PhoneNumber ,
  Email,
  PreferredContact
FROM Customers
```

ستعيد الأعمدة PhoneNumber و Email و PreferredContact من جميع صفوف الجدول Customers. كما سَتُعَاد الأعمدة بالتسلسل الذي تظهر به في عبارة SELECT. وها هي النتيجة:

| PreferredContact | Email | PhoneNumber |
|------------------|---------------------------|-------------|
| PHONE | william.jones@example.com | 3347927472 |
| EMAIL | dmiller@example.net | 2137921892 |

| PreferredContact | Email | PhoneNumber |
|------------------|-------------------------|-------------|
| EMAIL | richard0123@example.com | NULL |

إذا رُبِطت عدّة جداول معًا، فيمكنك اختيار الأعمدة من جداول معيّنة عن طريق وضع اسم

الجدول قبل اسم العمود على النحو [column_name].[table_name] مثل:

```
SELECT
    Customers.PhoneNumber ,
    Customers.Email,
    Customers.PreferredContact,
    Orders.Id AS OrderId
FROM
    Customers
LEFT JOIN
    Orders ON Orders.CustomerId = Customers.Id
```

تعني العبارة Orders.Id AS OrderId أنّ الحقل Id من الجدول Orders سيُعاد كعمود

يُسمى OrderId. راجع قسم الاختيار عبر الكنى أسفله لمزيد من المعلومات.

لتجنب استخدام أسماء الجداول الطويلة، يمكنك تقنية الجدول، فهذا سيخفف من صعوبات

كتابة أسماء الجداول الطويلة مع كل حقل تختاره في عمليات الدمج (joins). وعند استخدام

الدمج الذاتي (self join) وهو دمج نسختين من الجدول نفسه، فعليك تقنية الجداول -التي تمثّل

الجدول نفسه- لتمييزها عن بعضها.

يمكن كتابة كنية الجدول على النحو التالي: Customers c أو Customers AS c، إذ

تتصرّف c هنا ككُنية لاسم الجدول Customers، ويمكننا أنذاك أن نختار مثلا الحقل Email عبر

الصيغة: c.Email:

```
SELECT
    c.PhoneNumber ,
    c.Email,
```

```

c.PreferredContact,
o.Id AS OrderId
FROM
Customers c
LEFT JOIN
Orders o ON o.CustomerId = c.Id

```

3. اختيار عدد معيّن من السجلات

عرّف معيار SQL 2008 العبارة FETCH FIRST كطريقة لاختيار عدد السجلات المُعادة.

```

SELECT Id, ProductName, UnitPrice, Package
FROM Product
ORDER BY UnitPrice DESC
FETCH FIRST 10 ROWS ONLY

```

لم يُدعم هذا المعيار إلا في الإصدارات الأخيرة من بعض أنظمة إدارة قواعد البيانات

(RDMSs). فيما توفّر الأنظمة الأخرى صياغة غير قياسية لأداء الغرض ذاته. يدعم الإصدار 11.x

من Progress OpenEdge أيضًا الصياغة FETCH FIRST <n> ROWS ONLY.

بالإضافة إلى ذلك، تسمح إضافة العبارة ROWS <m> OFFSET إن استعملت قبل

FETCH FIRST <n> ROWS ONLY بتخطي عدد مُحدّد من الصفوف قبل جلب الصفوف.

```

SELECT Id, ProductName, UnitPrice, Package
FROM Product
ORDER BY UnitPrice DESC
OFFSET 5 ROWS
FETCH FIRST 10 ROWS ONLY

```

الاستعلام التالي مدعوم في SQL Server و MS Access:

```

SELECT TOP 10 Id, ProductName, UnitPrice, Package
FROM Product
ORDER BY UnitPrice DESC

```

لفعل الشيء نفسه في MySQL أو PostgreSQL، يجب استخدام الكلمة المفتاحية LIMIT:

```
SELECT Id, ProductName, UnitPrice, Package
FROM Product
ORDER BY UnitPrice DESC
LIMIT 10
```

وفي Oracle، ينبغي استخدام ROWNUM:

```
SELECT Id, ProductName, UnitPrice, Package
FROM Product
WHERE ROWNUM <= 10
ORDER BY UnitPrice DESC
```

وينتج عن هذا 10 سجلات.

| Id | ProductName | UnitPrice | |
|------|-------------------------|-----------|----------|
| 38 | Côte de Blaye | 263.50 | 12 - |
| 75 | cl bottles | | |
| 29 | Thüringer Rostbratwurst | 123.79 | 50 bags |
| x 30 | sausgs. | | |
| 9 | Mishi Kobe Niku | 97.00 | 18 - |
| 500 | g pkgs. | | |
| 20 | Sir Rodney's Marmalade | 81.00 | 30 gift |
| | boxes | | |
| 18 | Carnarvon Tigers | 62.50 | |
| 16 | kg pkg. | | |
| 59 | Raclette Courdavault | 55.00 | 5 |
| | kg pkg. | | |
| 51 | Manjimup Dried Apples | 53.00 | 50 - 300 |
| | g pkgs. | | |
| 62 | Tarte au sucre | 49.30 | 48 |
| | pies | | |
| 43 | Ipoh Coffee | 46.00 | 16 - |
| 500 | g tins | | |
| 28 | Rössle Sauerkraut | 45.60 | 25 - |

825 g cans

تنبيه حول اختلاف الأنظمة: يجدر بالذكر أنَّ الكلمة المفتاحية TOP في نظام Microsoft SQL تعمل بعد عبارة WHERE، وتعيد عددًا محددًا من النتائج في حال كانت تلك النتائج متوافرة في أيِّ مكان من الجدول، بينما تعمل ROWNUM كجزء من عبارة WHERE، لذا إذا لم تتحقَّق الشروط الأخرى في العدد المُحدَّد من الصفوف في بداية الجدول، فلن تحصل على أيِّ نتيجة، حتى لو كان من الممكن العثور على نتائج أخرى.

4. الاختيار الشرطي

يمكن استخدام العبارتين SELECT و WHERE معًا على النحو التالي:

```
SELECT column1, column2, columnN
FROM table_name
WHERE [condition]
```

يمكن أن يكون الشرط [condition] أيَّ تعبير صالح في SQL يستخدم المعاملات

المنطقية التالية:

```
>
<
=
>=
<=
LIKE
NOT
IN
BETWEEN
...
```


تُعيد العبارة التالية جميع الأعمدة من الجدول "Cars" ذات الحالة "READY":

```
SELECT * FROM Cars WHERE status = 'READY'
```

5. الاختيار باستخدام CASE

تُستخدَم عبارة CASE لتطبيق عملية معيَّنة على النتائج مباشرة:

```
SELECT CASE WHEN Col1 < 50 THEN 'under' ELSE 'over' END
threshold
FROM TableName
```

يمكن أيضًا سلسلة CASE على النحو التالي:

```
SELECT
    CASE WHEN Col1 < 50 THEN 'under'
    WHEN Col1 > 50 AND Col1 <100 THEN 'between'
    ELSE 'over'
    END threshold
FROM TableName
```

يمكن أيضًا استخدام عبارة CASE داخل أخرى:

```
SELECT
    CASE WHEN Col1 < 50 THEN 'under'
    ELSE
    CASE WHEN Col1 > 50 AND Col1 <100 THEN Col1
    ELSE 'over' END
    END threshold
FROM TableName
```

6. اختيار أعمدة ذات أسماء مطابقة لكلمات محجوزة

عندما يتطابق اسم العمود مع كلمة مفتاحية محجوزة، ينص معيار SQL على ضرورة أن

تُحاط بعلامات اقتباس مزدوجة:

```
SELECT
    "ORDER",
    ID
FROM ORDERS
```

لاحظ أنّ هذا يجعل اسم العمود حساسًا لحالة الأحرف. بعض نظم إدارة قواعد البيانات لديها طرائقها الخاصة لاقتباس الأسماء. على سبيل المثال، يستخدم SQL Server أقواس مربعة:

```
SELECT
    [Order],
    ID
FROM ORDERS
```

بينما تستخدم MySQL (و MariaDB) افتراضياً علامة اقتباس مائلة (backtick):

```
SELECT
    `Order`,
    id
FROM orders
```

7. الاختيار باستخدام كنى الجداول

إليك المثال التالي:

```
SELECT e.Fname, e.LName
FROM Employees e
```

يساعد إعطاء جدول الموظفين Employees الكنية "e" مباشرةً بعد اسمه في إزالة الغموض في حال احتوت العديد من الجداول حقولاً تحمل نفس الاسم، وكنت تحتاج إلى تحديد الجدول الذي تريد استخلاص البيانات منه.

```
SELECT e.Fname, e.LName, m.Fname AS ManagerFirstName
FROM Employees e
JOIN Managers m ON e.ManagerId = m.Id
```

لاحظ أنه بمجرد تعريف الكنية، فلن يكون بمقدورك استخدام اسم الجدول الأساسي بعد الآن، لهذا ستطرح الشيفرة التالية خطأً:

```
SELECT e.Fname, Employees.LName, m.Fname AS ManagerFirstName
FROM Employees e
JOIN Managers m ON e.ManagerId = m.Id
```

تجدر الإشارة إلى أنّ كنى الجداول - أو "متغيرات النطاق" (range variables) إن أردنا التقيد بالتسميات الرسمية - قُدمت في لغة SQL لحل مشكلة الأعمدة المُكرّرة التي تنجم عن استخدام INNER JOIN. وقد صُحح المعيار SQL 1992 هذه الثغرة من خلال إدخال NATURAL JOIN (مطبق حاليًا في MySQL و PostgreSQL و Oracle ولكن ليس في SQL Server بعد)، وقد دمجن ذلك ألا تحدث مشكلة الأسماء المُكرّرة للأعمدة.

في المثال أعلاه، تُدمجُ الجداول في الأعمدة ذات الأسماء المختلفة (Id و ManagerId) ولكن ليس في الأعمدة التي تحمل الاسم نفسه (LName, FName)، هذا الأمر يتطلب إعادة تسمية الأعمدة قبل عملية الدمج:

```
SELECT Fname, LName, ManagerFirstName
FROM Employees
NATURAL JOIN
( SELECT Id AS ManagerId, Fname AS ManagerFirstName
FROM Managers ) m;
```

رغم أنه يجب الإعلان عن متغير الكنية / النطاق الخاص بالجدول المُعدّل (أو ستطرح SQL خطأً)، إلا أنه من غير المنطقي أبدًا استخدامه فعليًا في الاستعلامات.

1. الاختيار بناءً على عدة شروط

تُستخدم الكلمة المفتاحية AND لإضافة المزيد من الشروط إلى الاستعلام. ليكن لدينا

الجدول التالي:

| Gender | Age | Name |
|--------|-----|------|
| M | 18 | Sam |
| M | 21 | John |
| M | 22 | Bob |
| F | 23 | Mary |

فبتطبيق المثال التالي عليه:

```
SELECT name FROM persons WHERE gender = 'M' AND age > 20;
```

سنحصل على النتيجة التالية:

| Name |
|------|
| John |
| Bob |

يمكن أيضًا استخدام المعامل المنطقي OR على النحو التالي:

```
SELECT name FROM persons WHERE gender = 'M' OR age < 20;
```

سينتج عن هذا:

| Name |
|------|
| Sam |
| John |
| Bob |

يمكن دمج هذه الكلمات المفتاحية لبناء شروط أكثر تعقيدًا:

```
SELECT name
FROM persons
WHERE (gender = 'M' AND age < 20)
      OR (gender = 'F' AND age > 20);
```

سيُنتج عن هذا:

| Name |
|------|
| Sam |
| John |
| Bob |

8. الاختيار دون حجز الجدول

في بعض الأحيان، عندما تُستخدَم الجداول لأجل القراءة أساسًا (أو حصريًا)، فإنَّ الفهرسة (indexing) لا تكون ضرورية، لذا لن تكون هناك حاجة إلى قفل أو حجز (LOCK) الجدول أثناء الاختيار لمنع أي عملية أخرى من تعديله أثناء القراءة.

هذه بعض الأمثلة على ذلك:

SQL Server •

```
SELECT * FROM TableName WITH (nolock)
```

MySQL •

```
SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED;
SELECT * FROM TableName;
SET SESSION TRANSACTION ISOLATION LEVEL REPEATABLE READ;
```

Oracle •

```
SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL READ UNCOMMITTED;
SELECT * FROM TableName;
```

DB2 •

```
SELECT * FROM TableName WITH UR;
```

العبارة UR كناية عن «قراءة غير ملتزم بها» (uncommitted read). في حال استخدامها

على جدول أثناء تعديل أحد حقوله، فقد تحدث نتائج غير مُتوقَّعة.

9. الاختيار باستخدام الدوال التجميعية

أ. حساب المتوسط

تعيد الدالة التجميعية AVG() متوسط القيم المختارة:

```
SELECT AVG(Salary) FROM Employees
```

يمكن أيضًا استخدام الدوال مع عبارة where على النحو التالي:

```
SELECT AVG(Salary) FROM Employees where DepartmentId = 1
```

ويمكن أيضًا استخدام الدوال مع العبارة GROUP BY. مثلاً، إذا تم تصنيف الموظف في عدّة

أقسام، وأردنا أن نُحدّد متوسط الراتب في كل قسم، فيمكننا استخدام الاستعلام التالي.

```
SELECT AVG(Salary) FROM Employees GROUP BY DepartmentId
```

ب. القيمة الصغرى

تعيد الدالة التجميعية MIN() الحد الأدنى من القيم المُحدّدة.

```
SELECT MIN(Salary) FROM Employees
```

ج. القيمة الكبرى

تعيد الدالة التجميعية MAX() الحد الأقصى للقيم المُحدّدة.

```
SELECT MAX(Salary) FROM Employees
```

د. الإحصاء

تعيد الدالة التجميعية COUNT() عدد القيم المُحدّدة.

```
SELECT Count(*) FROM Employees
```

يمكن أيضًا دمجها مع العبارة where للحصول على عدد الصفوف التي تفي بشروط مُحدّدة.

```
SELECT Count(*) FROM Employees where ManagerId IS NOT NULL
```

يمكن أيضًا اختيار عمود معيّن للحصول على عدد القيم في ذلك العمود. لاحظ أنّ القيم

المعدومة NULL لا تُحتسب.

```
Select Count(ManagerId) from Employees
```

يمكن أيضًا دمج Count مع الكلمة المفتاحية DISTINCT.

```
Select Count(DISTINCT DepartmentId) from Employees
```

ه. الجمع التراكمي

تعيد الدالة التجميعية SUM() مجموع القيم المُختارة في جميع الصفوف.

```
SELECT SUM(Salary) FROM Employees
```

10. الاختيار من بين قيم مُعيّنة من عمود

المثال التالي:

```
SELECT * FROM Cars WHERE status IN ( 'Waiting', 'Working' )
```

يكافئ الشيفرة التالية:

```
SELECT * FROM Cars WHERE ( status = 'Waiting' OR status = 'Working' )
```

إذ أن (<value list>) value IN هي مُجرّد اختصار لمعامل OR المنطقي.

11. تطبيق الدوال التجميعية على مجموعات من الصفوف

يحسب المثال التالي عدد الصفوف بناءً على قيمة مُحدّدة من العمود:

```
SELECT category, COUNT(*) AS item_count
FROM item
GROUP BY category;
```

ويحسب المثال التالي متوسط الدخل حسب القسم:

```
SELECT department, AVG(income)
FROM employees
GROUP BY department;
```

الشيء الأساسي هنا هو اختيار الأعمدة المُحدّدة في عبارة GROUP BY حصراً، أو استخدامها

مع الدوال التجميعية (Aggregate function). يمكن أيضاً استخدام العبارة WHERE مع GROUP

BY، إلا أن WHERE ستُرشّح السجلات قبل تجميعها (grouping):

```
SELECT department, AVG(income)
FROM employees
WHERE department <> 'ACCOUNTING'
GROUP BY department;
```

إن أردت ترشيح النتائج بعد الانتهاء من التجميع، مثلاً إن أردت ألا تعرض إلا الأقسام التي

يتجاوز معدل دخلها 1000، سيكون عليك استخدام العبارة HAVING.

```
SELECT department, AVG(income)
FROM employees
WHERE department <> 'ACCOUNTING'
GROUP BY department
HAVING avg(income) > 1000;
```


12. الاختيار مع ترتيب النتائج

إليك المثال التالي:

```
SELECT * FROM Employees ORDER BY LName
```

ستعيد هذه العبارة جميع الأعمدة من الجدول Employees.

| PhoneNumber | LName | FName | Id |
|-------------|----------|---------|----|
| 2468101214 | Johnson | John | 2 |
| 1234567890 | Smith | James | 1 |
| 1357911131 | Williams | Michael | 3 |

يمكن ترتيب النتائج تصاعديًا أو تنازليًا:

```
SELECT * FROM Employees ORDER BY LName DESC
SELECT * FROM Employees ORDER BY LName ASC
```

تُغيّر عبارة ASC اتجاه الترتيب، فيمكن أيضا إجراء الترتيب وفق عدّة أعمدة على النحو التالي:

```
SELECT * FROM Employees ORDER BY LName ASC, FName ASC
```

سيُرتَّب هذا المثال النتائج حسب الحقل LName أولاً، أمّا بالنسبة للسجلات التي لها نفس قيمة الحقل LName، فسيُرتَّبها حسب FName. سينتج عن هذا قوائم مشابهة للقوائم التي تجدها في دفتر الهاتف. إن أردت تجنّب إعادة كتابة اسم العمود في عبارة ORDER BY، يمكنك استخدام رقم العمود بدلاً من اسمه. انتبه إلى أنّ أرقام الأعمدة تبدأ من 1.

```
SELECT Id, FName, LName, PhoneNumber FROM Employees ORDER BY 3
```

يمكن أيضاً تدمجين عبارة CASE في عبارة ORDER BY.

```
SELECT Id, FName, LName, PhoneNumber FROM Employees ORDER BY
CASE WHEN LName='Jones' THEN 0 ELSE 1
END ASC
```

سُترتب هذه الشيفرة النتائج بحيث تكون السجلات التي يساوي حقل LName خاصتها القيمة "Jones" في الأعلى.

13. استخدام null لأجل الاختيار

إليك المثال التالي:

```
SELECT Name FROM Customers WHERE PhoneNumber IS NULL
```

تختلف صياغة الاختيار باستخدام القيم المعدومة null عن الصياغة العادية، إذ أنّها لا تستخدم معامل التساوي = وإنما تستخدم IS NULL أو IS NOT NULL.

14. اختيار قيم فريدة

```
SELECT DISTINCT ContinentCode
FROM Countries;
```

سيعيد هذا الاستعلام جميع القيم الفريدة والمختلفة عن بعضها من العمود ContinentCode

في الجدول Countries (هذه تجربة حية للمثال):

| ContinentCode |
|---------------|
| OC |
| EU |
| AS |
| NA |
| AF |

15. اختيار الصفوف من عدة جداول

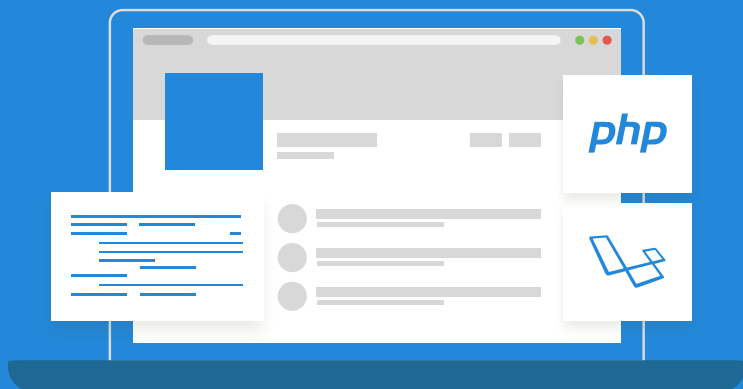
إليك الشيفرة التالية:

```
SELECT *
FROM
    table1,
    table2

SELECT
    table1.column1,
    table1.column2,
    table2.column1
FROM
    table1,
    table2
```

تُسمَّى هذه العملية الجداء المتقاطع (cross product) في SQL، وهي مكافئة للجداء المتقاطع في المجموعات. تعيد هذه العبارات أعمدة مُختارة من عدَّة جداول في استعلام واحد، ولا توجد علاقة مُحدَّدة بين الأعمدة المُعادة من كل جدول.

دورة تطوير تطبيقات الويب باستخدام لغة PHP



مميزات الدورة

- ✓ شهادة معتمدة من أكاديمية حسوب
- ✓ بناء معرض أعمال قوي بمشاريع حقيقية
- ✓ إرشادات من المدربين على مدار الساعة
- ✓ وصول مدى الحياة لمحتويات الدورة
- ✓ من الصفر دون الحاجة لخبرة مسبقة
- ✓ تحديثات مستمرة على الدورة مجاناً

اشترك الآن



التجميع والترتيب

3

سننتحدث في هذا الفصل عن كيفية استخدام العبارتين GROUP BY و ORDER BY لأجل تجميع نتائج الاستعلامات في SQL وترتيبها.

1. التجميع عبر GROUP BY

يمكن تجميع نتائج استعلام SELECT حسب عمود واحد أو أكثر باستخدام عبارة GROUP BY والتي تُجمَع كل النتائج التي لها نفس القيمة في الأعمدة المُجمَّعة (grouped columns)، وينتج عنها جدول بالنتائج الجزئية، بدلاً من إرجاع نتيجة واحدة.

يمكن استخدام GROUP BY مع دوال التجميع (aggregation functions) لتحديد كيفية تجميع الأعمدة باستخدام العبارة HAVING.

1. مثال على استخدام GROUP BY

تشبهه GROUP BY عبارة for each المُستخدمة في الكثير من لغات البرمجة، وإليك مثالاً

الاستعلام التالي:

```
SELECT EmpID, SUM (MonthlySalary)
FROM Employee
GROUP BY EmpID
```

في الشيفرة أعلاه، نريد الحصول على مجموع الحقل MonthlySalary لكل قيم EmpID،

مثلاً، في الجدول التالي:

```
+-----+-----+
|EmpID|MonthlySalary|
+-----+-----+
| 1    | 200          |
+-----+-----+
| 2    | 300          |
+-----+-----+
```

سنحصل على النتيجة التالية:

```
+--+--+
| 1 | 200 |
+--+--+
| 2 | 300 |
+--+--+
```

لا يبدو أن Sum تفعل أي شيء، وذلك لأن مجموع عدد ما يساوي العدد نفسه.
إليك الآن الجدول التالي:

```
+-----+-----+
| EmpID | MonthlySalary |
+-----+-----+
| 1     | 200           |
+-----+-----+
| 1     | 300           |
+-----+-----+
| 2     | 300           |
+-----+-----+
```

سنحصل بتطبيق الاستعلام نفسه على النتيجة التالية:

```
+--+--+
| 1 | 500 |
+--+--+
| 2 | 300 |
+--+--+
```

ب. ترشيح نتائج **GROUP BY** باستخدام عبارة **HAVING**

ترشّح عبارة **HAVING** نتائج **GROUP BY**. سنستخدم في الأمثلة التالية قاعدة البيانات

Library المُعرّفة في الفصل الأول.

إليك مثال حول إعادة جميع المؤلفين الذين كتبوا أكثر من كتاب (مثال حي):

```
SELECT
  a.Id,
  a.Name,
  COUNT(*) BooksWritten
FROM BooksAuthors ba
  INNER JOIN Authors a ON a.id = ba.authorid
GROUP BY
  a.Id,
  a.Name
HAVING COUNT(*) > 1    -- HAVING BooksWritten > 1  يكا فئ
;
```

مثال آخر عن إعادة جميع الكتب التي ألفت من قبل ثلاثة مؤلفين أو أكثر (مثال حي):

```
SELECT
  b.Id,
  b.Title,
  COUNT(*) NumberOfAuthors
FROM BooksAuthors ba
  INNER JOIN Books b ON b.id = ba.bookid
GROUP BY
  b.Id,
  b.Title
HAVING COUNT(*) > 3    -- HAVING NumberOfAuthors > 3
;
```

ج. حساب عدد الصفوف لكل مدخل فريد في عمود

دعنا نفترض أننا نريد عدّ أو حساب مجاميع فرعية لقيمة معينة في عمود.

إليك الجدول التالي:

| GreatHouseAllegiance | Name |
|----------------------|------|
| Stark | Arya |

| GreatHouseAllegiance | Name |
|----------------------|----------|
| Lannister | Cersei |
| Lannister | Myrcella |
| Greyjoy | Yara |
| Stark | Catelyn |
| Stark | Sansa |

في حال عدم استخدام العبارة GROUP BY، ستعيد COUNT إجمالي عدد الصفوف:

```
SELECT Count(*) Number_of_Westerosians
FROM Westerosians
```

سنحصل على الناتج:

| Number_of_Westerosians |
|------------------------|
| 6 |

في حال استخدام GROUP BY، يمكن عدُّ المستخدمين لكل قيمة في عمود معيَّن كما يوضَّح

المثال التالي:

```
SELECT GreatHouseAllegiance House, Count(*)
Number_of_Westerosians
FROM Westerosians
GROUP BY GreatHouseAllegiance
```

الخرج الناتج:

| Number_of_Westerosians | House |
|------------------------|-------|
| 3 | Stark |

| Number_of_Westerosians | House |
|------------------------|-----------|
| 1 | Greyjoy |
| 2 | Lannister |

من الشائع الجمع بين العبارتين GROUP BY و ORDER BY لترتيب النتائج تصاعدياً أو تنازلياً:

```
SELECT GreatHouseAllegiance House, Count(*)
Number_of_Westerosians
FROM Westerosians
GROUP BY GreatHouseAllegiance
ORDER BY Number_of_Westerosians Desc
```

الخرج الناتج:

| Number_of_Westerosians | House |
|------------------------|-----------|
| 3 | Stark |
| 2 | Lannister |
| 1 | Greyjoy |

د. تجميع ROLAP (استخراج البيانات)

يوفر معيار SQL معاملين تجميعيين (aggregate operators) إضافيين هما:

- with data cube: يوفر كل التجميعات الممكنة لسماوات وسيط العبارة (argument (attributes of the clause).
- with roll up: يوفر المجموع الناتج عن اعتبار السماوات مُرتبة من اليسار إلى اليمين مع موازنتها بكيفية إدراجها في وسيط العبارة (argument of the clause).

تستخدم القيمة ALL للكناية عن جميع القيم التي يمكن أن تأخذها سمة (attribute). تدعم

إصدارات SQL القياسية التالية هذه الميزات: 1999 - 2003 - 2006 - 2008 - 2011.

إليك الجدول التالي:

| Total_amount | Brand | Food |
|--------------|--------|-------|
| 100 | Brand1 | Pasta |
| 250 | Brand2 | Pasta |
| 300 | Brand2 | Pizza |

لاستخدام عبارة cube:

```
select Food,Brand,Total_amount
from Table
group by Food,Brand,Total_amount with cube
```

الخرج الناتج:

| Total_amount | Brand | Food |
|--------------|--------|-------|
| 100 | Brand1 | Pasta |
| 250 | Brand2 | Pasta |
| 350 | ALL | Pasta |
| 300 | Brand2 | Pizza |
| 300 | ALL | Pizza |
| 100 | Brand1 | ALL |
| 550 | Brand2 | ALL |

| Total_amount | Brand | Food |
|--------------|-------|------|
| 650 | ALL | ALL |

استخدام roll up:

```
select Food,Brand,Total_amount
from Table
group by Food,Brand,Total_amount with roll up
```

الخرج الناتج:

| Total_amount | Brand | Food |
|--------------|--------|-------|
| 100 | Brand1 | Pasta |
| 250 | Brand2 | Pasta |
| 300 | Brand2 | Pizza |
| 350 | ALL | Pasta |
| 300 | ALL | Pizza |
| 650 | ALL | ALL |

2. الترتيب عبر ORDER BY

1. الترتيب حسب رقم العمود (بدلاً من اسمه)

يمكنك استخدام رقم العمود (يبدأ العمود الموجود في أقصى اليسار من الرقم "1") للإشارة إلى العمود الذي يستند الترتيب إليه. إيجابيات هذا الخيار هي أنه مناسب في حال كانت هناك إمكانية لتغيير أسماء الأعمدة لاحقاً، إذ سيُجنَّبُك ذلك تخريب الشيفرة. ولكن سلبياته هي أن

استخدام رقم العمود بدل اسمه سيضعف مقروئية الاستعلام (وازن مثلاً بين BY ORDER Reputation و 14 ORDER BY).

يرتب الاستعلام التالي النتيجة حسب المعلومات الموجودة في العمود رقم 3 بدلاً من الاعتماد اسم العمود Reputation.

```
SELECT DisplayName, JoinDate, Reputation FROM Users ORDER BY 3
```

الخرج الناتج:

| Reputation | JoinDate | DisplayName |
|------------|------------|---------------|
| 1 | 2008-09-15 | Community |
| 11739 | 2008-10-03 | Jarrold Dixon |
| 12567 | 2008-10-03 | Geoff Dalgas |
| 25784 | 2008-09-16 | Joel Spolsky |
| 37628 | 2008-09-16 | Jeff Atwood |

ب. إعادة أعلى 5 صفًا بناءً على قيمة العمود

في المثال التالي، يمكنك استخدام GROUP BY و TOP لتحديد الصفوف المُعادة وترتيبها.

لنفترض أنك تريد الحصول على أفضل 5 مستخدمين من حيث السمعة في موقع مُتخصّص في الأسئلة والأجوبة.

سنكتب استعلامًا بدون ORDER BY يعيد أعلى 5 صفوف مرتبة حسب الإعداد الافتراضي،

والذي هو Id في هذه الحالة، أي العمود الأول في الجدول (رغم أنه لن يظهر في النتائج):

```
SELECT TOP 5 DisplayName, Reputation FROM Users
```

الخرج الناتج:

| Reputation | DisplayName |
|------------|--------------|
| 1 | Community |
| 12567 | Geoff Dalgas |
| 11739 | Jarrod Dixon |
| 37628 | Jeff Atwood |
| 25784 | Joel Spolsky |

سنجرب استخدام ORDER BY في نفس المثال:

```
SELECT TOP 5 DisplayName, Reputation
FROM Users
ORDER BY Reputation desc
```

الخرج الناتج:

| Reputation | DisplayName |
|------------|----------------|
| 865023 | JonSkeet |
| 661741 | Darin Dimitrov |
| 650237 | BalusC |
| 625870 | Hans Passant |
| 601636 | Marc Gravell |

انتبه إلى أنَّ بعض إصدارات SQL (مثل MySQL) تستخدم العبارة LIMIT في نهاية SELE

T، بدلاً من استخدام TOP في البداية كما هو موضح في المثال التالي:

```
SELECT DisplayName, Reputation
FROM Users
ORDER BY Reputation DESC
LIMIT 5
```

ج. الترتيب المُخصَّص

يمكنك استخدام التعليمة ORDER BY Department لترتيب الجدول Employee حسب

القسم department. أمَّا إن أردت ترتيبه ترتيبًا غير أبجدي، فيجب عليك تحويل قيم

Department إلى قيم أخرى قابلة للترتيب؛ يمكن فعل ذلك باستخدام عبارة CASE:

| Department | Name |
|------------|---------|
| IT | Hasan |
| HR | Yusuf |
| HR | Hillary |
| IT | Joe |
| HR | Merry |
| Accountant | Ken |

في المثال التالي:

```
SELECT *
FROM Employee
ORDER BY CASE Department
  WHEN 'HR' THEN 1
  WHEN 'Accountant' THEN 2
  ELSE 3
```

```
END;
```

سنحصل على الخرج:

| Department | Name |
|------------|---------|
| HR | Yusuf |
| HR | Hillary |
| HR | Merry |
| Accountant | Ken |
| IT | Hasan |
| IT | Joe |

د. الترتيب بالكُنَى

بسبب طريقة معالجة الاستعلامات المنطقية، يمكن ترتيب نتائج الاستعلامات حسب الكُنَى

(Order by Alias).

```
SELECT DisplayName, JoinDate as jd, Reputation as rep
FROM Users
ORDER BY jd, rep
```

كما يمكن استخدام الترتيب النسبي (relative order) للأعمدة -أي الترتيب حسب رقم

العمود- في عبارة الاختيار select. سنعود إلى المثال أعلاه، ولكن بدلاً من استخدام الكُنَى،

سنستخدم الترتيب النسبي.

```
SELECT DisplayName, JoinDate as jd, Reputation as rep
FROM Users
ORDER BY 2, 3
```


هـ. الترتيب حسب عدة أعمدة

في المثال التالي:

```
SELECT DisplayName, JoinDate, Reputation FROM Users ORDER BY
JoinDate, Reputation
```

سيكون الخرج:

| Reputation | JoinDate | DisplayName |
|------------|------------|--------------|
| 1 | 2008-09-15 | Community |
| 25784 | 2008-09-16 | Jeff Atwood |
| 37628 | 2008-09-16 | Joel Spolsky |
| 11739 | 2008-10-03 | Jarrod Dixon |
| 12567 | 2008-10-03 | Geoff Dalgas |

3. الفرق بين Group By و Distinct

تستخدم العبارة GROUP BY في SQL مع دوال التجميع (aggregation functions).

بفرض لدينا الجدول التالي:

| orderId | userId | storeName | orderValue | orderDate |
|---------|--------|-----------|------------|------------|
| 1 | 43 | Store A | 25 | 20-03-2016 |
| 2 | 57 | Store B | 50 | 22-03-2016 |
| 3 | 43 | Store A | 30 | 25-03-2016 |
| 4 | 82 | Store C | 10 | 26-03-2016 |
| 5 | 21 | Store A | 45 | 29-03-2016 |

يستخدم الاستعلام أدناه GROUP BY لإجراء عمليات حسابية تجميعية (aggregated)

:calculations

```
SELECT
    storeName,
    COUNT(*) AS total_nr_orders,
    COUNT(DISTINCT userId) AS nr_unique_customers,
    AVG(orderValue) AS average_order_value,
    MIN(orderDate) AS first_order,
    MAX(orderDate) AS lastOrder
FROM
    orders
GROUP BY
    storeName;
```

يُعاد الخرج التالي:

| | lastOrder | average_order_value first_order | nr_unique_customers | total_nr_orders | storeName |
|------------|------------|------------------------------------|---------------------|-----------------|-----------|
| 29-03-2016 | 20-03-2016 | 33.3 | 2 | 3 | Store A |
| 22-03-2016 | 22-03-2016 | 50 | 1 | 1 | Store B |
| 26-03-2016 | 26-03-2016 | 10 | 1 | 1 | Store C |

بالمقابل، تُستخدم DISTINCT لسرد تجميعية فريدة (unique combination) من القيم

المختلفة للأعمدة المُحدّدة.

```
SELECT DISTINCT
    storeName,
    userId
FROM
    orders;
```

سنحصل على الخرج:

| userId | storeName |
|--------|-----------|
| 43 | Store A |
| 57 | Store B |
| 82 | Store C |
| 21 | Store A |

4. المعاملان المنطقيان AND و OR

يستخدم المعاملان AND و OR المنطقيان في بناء الشروط المنطقية.

إليك الجدول التالي:

| City | Age | Name |
|--------|-----|------|
| Paris | 10 | Bob |
| Berlin | 20 | Mat |
| Prague | 24 | Mary |

إن طبقنا المثال التالي:

```
select Name from table where Age>10 AND City='Prague'
```

سنحصل على الخرج:

| Name |
|------|
| Mary |

وإن طبقنا المثال التالي:

```
select Name from table where Age=10 OR City='Prague'
```

سنحصل على الخرج:

| Name |
|------|
| Bob |
| Mary |

مستقل
mostaql.com

ادخل سوق العمل ونفذ المشاريع باحترافية
عبر أكبر منصة عمل حر بالعالم العربي

ابدأ الآن كمستقل

تنفيذ تعليمات شرطية عبر CASE

4

يستعرض هذا الفصل العبارة CASE، والتي تُستخدم لكتابة الشيفرات الشرطية (if-then).

1. حساب عدد الصفوف في عمود يحقق شرطًا

يمكن استخدام CASE مع SUM لحساب عدد العناصر المطابقة لشرط مُحدّد (تشبه العبارة COUNTIF في Excel). الحيلة التي سنستخدمها هي أننا سنعيد قيمة ثنائية (binary) للدلالة على مطابقة الشرط، حيث يشير 1 إلى أنّ الدخل يطابق الشرط، فيما يشير 0 إلى عدم المطابقة، بعد ذلك سنجمع الوحدات التي حصلنا عليها للحصول على عدد المطابقات.

في الجدول ItemSales التالي، سنحاول عدّ العناصر الثمينة (EXPENSIVE):

| PriceRating | Price | ItemId | Id |
|-------------|-------|--------|----|
| EXPENSIVE | 34.5 | 100 | 1 |
| CHEAP | 2.3 | 145 | 2 |
| EXPENSIVE | 34.5 | 100 | 3 |
| EXPENSIVE | 34.5 | 100 | 4 |
| AFFORDABLE | 10 | 145 | 5 |

سنستخدم الاستعلام التالي:

```
SELECT
  COUNT(Id) AS ItemsCount,
  SUM ( CASE
    WHEN PriceRating = 'Expensive' THEN 1
    ELSE 0
      ) AS ExpensiveItemsCount
FROM ItemSales
```

وسنحصل على الخرج التالي:

| ExpensiveItemsCount | ItemsCount |
|---------------------|------------|
| 3 | 5 |

هذا استعمال آخر بديل:

```
SELECT
  COUNT(Id) as ItemsCount,
  SUM (
    CASE PriceRating
    WHEN 'Expensive' THEN 1
    ELSE 0
    END
  ) AS ExpensiveItemsCount
FROM ItemSales
```

2. البحث الشرطي

يمكن استخدام CASE مع العبارة SELECT لترشيح النتائج حسب شرط معين، بحيث لا تُعاد إلا النتائج التي تعيد القيمة المنطقية TRUE (هذا يختلف عن استخدام case العادي، والذي يتحقق من التكافؤ مع الدخل وحسب).

```
SELECT Id, ItemId, Price,
  CASE WHEN Price < 10 THEN 'CHEAP'
  WHEN Price < 20 THEN 'AFFORDABLE'
  ELSE 'EXPENSIVE'
  END AS PriceRating
FROM ItemSales
```

سنحصل على الخرج التالي:

| PriceRating | Price | ItemId | Id |
|-------------|-------|--------|----|
| EXPENSIVE | 34.5 | 100 | 1 |
| CHEAP | 2.3 | 145 | 2 |
| EXPENSIVE | 34.5 | 100 | 3 |
| EXPENSIVE | 34.5 | 100 | 4 |
| AFFORDABLE | 10 | 145 | 5 |

١. صياغة CASE المختزلة

يقيم الشكل المختزل للعبارة CASE تعبيرًا ما (عادةً ما يكون عمودًا)، ويوازنه بعدة قيم. هذا الشكل مختصر قليلاً أكثر من الشكل العادي، ويُعفيك من تكرار التعبير المقيّم. يمكن استخدام صياغة ELSE في الصياغة على النحو التالي:

```
SELECT Id, ItemId, Price,
CASE Price WHEN 5 THEN 'CHEAP'
WHEN 15 THEN 'AFFORDABLE'
ELSE 'EXPENSIVE'
END as PriceRating
FROM ItemSales
```

من المهم أن تدرك أنه عند استخدام الشكل المختصر، فسيُقيّم التعبير بالكامل في كل عبارة

WHEN. لذلك، فإنّ الشيفرة التالية:

```
SELECT
CASE ABS(CHECKSUM(NEWID())) % 4
WHEN 0 THEN 'Dr'
WHEN 1 THEN 'Master'
WHEN 2 THEN 'Mr'
WHEN 3 THEN 'Mrs'
```

END

قد تعيد القيمة المعدومة NULL. لأنه في كل عبارة WHEN، تُستدعى NEWID() مع نتيجة

جديدة، وهذا يكافئ:

```
SELECT
CASE
WHEN ABS(CHECKSUM(NEWID())) % 4 = 0 THEN 'Dr'
WHEN ABS(CHECKSUM(NEWID())) % 4 = 1 THEN 'Master'
WHEN ABS(CHECKSUM(NEWID())) % 4 = 2 THEN 'Mr'
WHEN ABS(CHECKSUM(NEWID())) % 4 = 3 THEN 'Mrs'
END
```

لذلك يمكن أن تُفوّت جميع عبارات WHEN، لنحصل على القيمة NULL.

ب. استخدام CASE في عبارة ORDER BY

سنستخدم في الشيفرة أدناه الأرقام 1، 2، 3... إلخ لتصنيف الطلب إلى أنواع:

```
SELECT * FROM DEPT
ORDER BY
CASE DEPARTMENT
WHEN 'MARKETING' THEN 1
WHEN 'SALES' THEN 2
WHEN 'RESEARCH' THEN 3
WHEN 'INNOVATION' THEN 4
ELSE 5
END,
CITY
```

الخرج الناتج:

| EMPLOYEES_NUMBER | DEPARTMENT | CITY | REGION | ID |
|------------------|------------|--------|-------------|----|
| 9 | MARKETING | Boston | New England | 12 |

| EMPLOYEES_NUMBER | DEPARTMENT | CITY | REGION | ID |
|------------------|-----------------|---------------|--------------|----|
| 12 | MARKETING | San Francisco | West | 15 |
| 8 | SALES | Chicago | Midwest | 9 |
| 12 | SALES | New York | Mid-Atlantic | 14 |
| 11 | RESEARCH | Los Angeles | West | 5 |
| 13 | RESEARCH | Philadelphia | Mid-Atlantic | 10 |
| 11 | INNOVATION | Chicago | Midwest | 4 |
| 9 | HUMAN RESOURCES | Detroit | Midwest | 2 |

ج. استخدام CASE في UPDATE

يزيد المثال التالي الأسعار في قاعدة البيانات:

```
UPDATE ItemPrice
SET Price = Price *
CASE ItemId
WHEN 1 THEN 1.05
WHEN 2 THEN 1.10
WHEN 3 THEN 1.15
ELSE 1.00
END
```

د. استخدام CASE مع القيم المعدومة NULL

في المثال التالي، يُمثّل الرقم "0" القيم المعروفة، والموضوعة في البداية، فيما يمثل "1"

القيم NULL، و هي موضوعة في آخر الترتيب:

```

SELECT ID
, REGION
, CITY
, DEPARTMENT
, EMPLOYEES_NUMBER
FROM DEPT
ORDER BY
CASE WHEN REGION IS NULL THEN 1
ELSE 0
END,
REGION

```

سنحصل على الخرج التالي:

| EMPLOYEES_N UMBER | DEPARTMENT | CITY | REGION | ID |
|----------------------|--------------------|---------------|--------------|----|
| 13 | RESEARCH | Philadelphia | Mid-Atlantic | 10 |
| 12 | SALES | New York | Mid-Atlantic | 14 |
| 8 | SALES | Chicago | Midwest | 9 |
| 9 | MARKETING | Boston | New England | 12 |
| 11 | RESEARCH | Los Angeles | West | 5 |
| 12 | MARKETING | San Francisco | NULL | 15 |
| 11 | INNOVATION | Chicago | NULL | 4 |
| 9 | HUMAN RESOURCES | Detroit | NULL | 2 |

هـ. استخدام CASE في عبارة ORDER BY

لنفترض أنك بحاجة إلى ترتيب السجلات حسب القيمة الدنيا في عمودين. قد تستخدم بعض

قواعد البيانات الدالتين غير التجميعيتين (MIN() أو LEAST()) (مثلاً: ORDER BY ... (MIN(Date1, Date2)), ولكن في SQL القياسية، يجب استخدام التعبير CASE. يبحث التعبير CASE في الاستعلام أدناه في العمودين Date1 و Date2، ويبحث عن العمود الذي له أدنى قيمة، ثم يرتب السجلات وفقاً لتلك القيمة. إليك الجدول التالي:

| Date2 | Date1 | Id |
|------------|------------|----|
| 2017-01-31 | 2017-01-01 | 1 |
| 2017-01-03 | 2017-01-31 | 2 |
| 2017-01-02 | 2017-01-31 | 3 |
| 2017-01-31 | 2017-01-06 | 4 |
| 2017-01-05 | 2017-01-31 | 5 |
| 2017-01-31 | 2017-01-04 | 6 |

سنطبق عليه الاستعلام التالي:

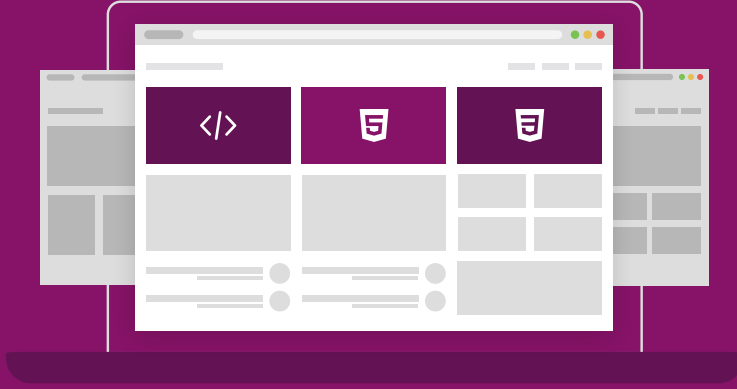
```
SELECT Id, Date1, Date2
FROM YourTable
ORDER BY CASE
    WHEN COALESCE(Date1, '1753-01-01') < COALESCE(Date2,
'1753-01-01') THEN Date1
    ELSE Date2
END
```

الخرج الناتج:

| Date2 | Date1 | Id |
|------------|------------|----|
| 2017-01-31 | 2017-01-01 | 1 |
| 2017-01-02 | 2017-01-31 | 3 |
| 2017-01-03 | 2017-01-31 | 2 |
| 2017-01-31 | 2017-01-04 | 6 |
| 2017-01-05 | 2017-01-31 | 5 |
| 2017-01-31 | 2017-01-06 | 4 |

كما ترى، الصف ذو المُعرِّف Id = 1 جاء أولاً، وذلك لأنَّ العمود Date1 يحوي أدنى سجل في الجدول، وهو 2017-01-01، بينما جاء الصف ذو المُعرِّف Id = 3 ثانيًا، لأنَّ العمود Date2 يحوي القيمة 2017-01-02، وهي ثاني أقل قيمة في الجدول، وهكذا دواليك. لقد رتَّبنا السجلات من 2017-01-01 إلى 2017-01-06 تصاعديًا، بغض النظر عن العمود Date2 أو e1 الذي جاءت منه تلك القيم.

دورة تطوير واجهات المستخدم



ابدأ مسارك المهني كمطور واجهات المواقع والمتاجر الإلكترونية فور انتهاءك من الدورة

التحق بالدورة الآن



البحث والتنقيب والترشيح

5

يتطرق هذا الفصل إلى بعض معاملات SQL المُتخصّصة في البحث والتنقيب وترشيح النتائج.

1. المعامل LIKE

1. مطابقة الأنماط المفتوحة (open-ended pattern)

يطابق حرف البدل % الموضوع في بداية أو نهاية السلسلة النصية (أو كليهما) 0 حرف أو أكثر قبل بداية أو بعد نهاية النمط المراد مطابقته. يسمح استخدام '%' في الوسط بوجود 0 حرف أو أكثر بين جزأي النمط الفراد مُطابقتَه.

سنستخدم جدول الموظفين Employees التالي:

| Hire_date | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|---------|--------|----|
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2468101214 | Johnson | John | 1 |
| 11-01-2010 | 400 | 1 | 1 | 2479100211 | Amudsen | Sophie | 2 |
| 06-08-2015 | 600 | 1 | 2 | 2462544026 | Smith | Ronny | 3 |
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2454124602 | Sanchez | Jon | 4 |
| 01-01-2000 | 800 | 1 | 2 | 2468021911 | Knag | Hilde | 5 |

تطابق العبارة التالية جميع السجلات التي يحتوي حقل FName خاصتها على السلسلة

النصية 'on':

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '%on%';
```

سنحصل على الخرج التالي:

| Hire_date | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|---------|-------|----|
| 06-08-2015 | 600 | 1 | 2 | 2462544026 | Smith | Ronny | 3 |
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2454124602 | Sanchez | Jon | 4 |

يطابق التعبير التالي جميع السجلات التي يبدأ الحقل PhoneNumber خاصتها بالسلسلة

النصية "246" في جدول الموظفين.

```
SELECT * FROM Employees WHERE PhoneNumber LIKE '246%';
```

سنحصل على الخرج التالي:

| Hire_date | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|---------|-------|----|
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2468101214 | Johnson | John | 1 |
| 06-08-2015 | 600 | 1 | 2 | 2462544026 | Smith | Ronny | 3 |
| 01-01-2000 | 800 | 1 | 2 | 2468021911 | Knag | Hilde | 5 |

تطابق العبارة التالية جميع السجلات التي تنتهي قيمة الحقل PhoneNumber خاصتها بالسلسلة النصية "11" في جدول الموظفين.

```
SELECT * FROM Employees WHERE PhoneNumber LIKE '%11'
```

| Hire_date | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|---------|--------|----|
| 11-01-2010 | 400 | 1 | 1 | 2479100211 | Amudsen | Sophie | 2 |
| 01-01-2000 | 800 | 1 | 2 | 2468021911 | Knag | Hilde | 5 |

يطابق التعبير التالي جميع السجلات التي يساوي الحرف الثالث من حقل FName خاصتها 'n' في جدول الموظفين.

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '__n%';
```

(استخدمنا شرطين سفليتين قبل 'n' لتخطي أول حرفين)

| Hire_date | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|---------|-------|----|
| 06-08-2015 | 600 | 1 | 2 | 2462544026 | Smith | Ronny | 3 |
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2454124602 | Sanchez | Jon | 4 |

ب. مطابقة محرف واحد

يمكن استخدام أحرف البدل وعلامة النسبة المئوية (%) والشرطة السفلية (_) لتوسيع أنماط الاختيار في SQL، إذ يمكن استخدام المحرف _ (الشرطة السفلية) كحرف بدل يمثل حرفًا واحدًا فقط.

يبحث النمط التالي عن جميع الموظفين الذين يتألف الحقل FName خاصتهم من 3 حروف، ويبدأ بالحرف "j" وينتهي بـ "n".

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE 'j_n'
```

يمكن استخدام المحرف _ أكثر من مرة بحيث يتصرّف كبطاقة بدل (wild card) لمطابقة أنماط مُعيّنة. على سبيل المثال، يُطابق النمط أعلاه السلاسل النصية التالية: jon و jan و jen بيد أنّه لا يُطابق الأسماء التالية: jn و john و jordan و justin ومثيلاتها، لأنّ الشرطة السفلية التي استخدمناها في الاستعلام تتخطى حرفًا واحدًا فقط، لذلك لن تُقبَل إلا الحقول المؤلفة من 3 أحرف.

يُطابق النمط التالي السلاسل النصية التالية: LaSt و LoSt و HaLt:

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '_A_T'
```

ج. العبارة ESCAPE في الاستعلام LIKE

يمكن إجراء بحث نصي في العبارة LIKE على النحو التالي:

```
SELECT *
FROM T_Whatever
WHERE SomeField LIKE CONCAT('%', @in_SearchText, '%')
```

ستحدث مشكلة إذا أدخل شخص ما نصًا مثل "%50%" أو "a_b" (بصرف النظر عن حقيقة

أنه يُفصّل البحث عن النص الكامل بدل استخدام (LIKE). يمكن حل هذه المشكلة باستخدام عبارة LIKE:

```
SELECT *
FROM T_Whatever
WHERE SomeField LIKE CONCAT('%', @in_SearchText, '%') ESCAPE
'\'
```

هذا يعني أنّ \ سَتُعامل على أنّها محرف تهريب (ESCAPE)؛ أي أنه يمكنك الآن إضافة \ إلى كل حرف في السلسلة النصية التي تبحث عنها، وستكون النتائج صحيحة، حتى لو أدخل المستخدم محارف خاصة مثل % أو _.

إليك المثال التالي:

```
string stringToSearch = "abc_def 50%";
string newString = "";
foreach(char c in stringToSearch)
    newString += @"\" + c;

sqlCmd.Parameters.Add("@in_SearchText", newString);
// بدلا من
// sqlCmd.Parameters.Add("@in_SearchText", stringToSearch);
```

انتبه إلى أنّ الخوارزمية أعلاه للتوضيح وحسب، ولن تعمل في حال احتوت السلسلة النصية على وحدة كتابية (grapheme) مؤلفة من عدّة أحرف (مثل رموز utf-8). مثلاً، في السلسلة النصية:

```
string stringToSearch = "Les Mise\u0301rables";
```

ستحتاج إلى فعل ذلك لكل وحدة كتابية (grapheme)، وليس لكل حرف (character). عليك ألا تستخدم الخوارزمية أعلاه إذا كنت تتعامل مع لغات آسيوية أو شرق آسيوية أو جنوب آسيوية.

د. البحث عن مجموعة من المحارف

تطابق العبارة التالية جميع السجلات التي يبدأ حقل FName خاصتها بحرف محصور (أبجديًا)

بين A و F في جدول الموظفين:

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '[A-F]'
```

ه. مطابقة نطاق أو مجموعة

يمكن مطابقة حرف واحد داخل نطاق مُحدّد (على سبيل المثال: [a-f]) أو مجموعة (على

سبيل المثال: [abcdef]).

يتطابق نمط النطاق التالي السلسلة النصية gary، ولكن ليس mary:

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '[a-g]ary'
```

يُطابق نمط المجموعة التالي mary ولكن ليس gary:

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '[lmnop]ary'
```

يمكن أيضًا عكس أو نفي النطاق أو المجموعة بوضع العلامة ^ قبل النطاق أو المجموعة، فلن

يتطابق نمط النطاق التالي مع gary، ولكنّه سيتطابق مع mary:

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '[^a-g]ary'
```

لن يتطابق نمط المجموعة التالي مع mary ولكن سيتطابق مع gary:

```
SELECT * FROM Employees WHERE FName LIKE '[^lmnop]ary'
```

و. أحرف البدل

يمكن استخدام أحرف البدل (Wildcard characters) مع المعامل LIKE. تُستخدم أحرف

البدل في SQL للبحث عن البيانات داخل جدول مُعيّن. وهناك أربعة منها، وهي كالتالي:

- %: بديل عن صفر حرف أو أكثر

```
-- اختيار جميع العملاء الذين يقطنون مدينة تبدأ بـ "Lo"
SELECT * FROM Customers
WHERE City LIKE 'Lo%';

-- اختيار جميع العملاء الذين يقطنون مدينة تحتوي "es"
SELECT * FROM Customers
WHERE City LIKE '%es%';
```

- _: بديل عن حرف واحد:

```
-- اختيار جميع العملاء الذين يقطنون
-- مدينة تبدأ بحرف معين، متبوعاً بـ erlin
SELECT * FROM Customers
WHERE City LIKE '_erlin';
```

- [charlist]: مجموعات ونطاقات مؤلفة من الحروف المراد مطابقتها:

```
-- اختيار جميع العملاء الذين يقطنون
-- مدينة تبدأ بـ "l" أو "d" أو "a"
SELECT * FROM Customers
WHERE City LIKE '[adl]%';

-- اختيار جميع العملاء الذين يقطنون
-- مدينة تبدأ بـ "l" أو "d" أو "a"
SELECT * FROM Customers
WHERE City LIKE '[a-c]%';
```

- [^ charlist]: تطابق الحروف غير الموجودة داخل القوسين المربعين:

```
-- اختيار جميع العملاء الذين يقطنون
-- مدينة لا تبدأ بـ "l" أو "d" أو "a"
SELECT * FROM Customers
WHERE City LIKE '[^apl]%';
or
SELECT * FROM Customers
WHERE City NOT LIKE '[apl]%' and city like '_%';
```

2. التحقق من الانتماء عبر IN

يمكن استخدام العبارة IN للتحقق من انتماء قيمة إلى مجموعة معينة.

تعيد الشيفرة التالية السجلات التي ينتمي مُعرِّفها id إلى مجموعة معينة من القيم

(وهي 1,8,3):

```
select *
from products
where id in (1,8,3)
LName
PhoneNumber
ManagerId
DepartmentId
Salary
Hire_date
Amudsen
2479100211
1
1
400
11-01-2010
Knag
2468021911
2
1
800
01-01-2000
```

يكافئ الاستعلام أعلاه:

```
select *
from products
where id = 1
or id = 8
or id = 3
```

يمكن استخدام IN مع استعلام فرعي على النحو التالي:


```
SELECT *
FROM customers
WHERE id IN (
  SELECT DISTINCT customer_id
  FROM orders
);
```

ستعيد الشيفرة أعلاه جميع العملاء الذين لديهم طلبات في النظام.

3. ترشيح النتائج باستخدام WHERE و HAVING

1. ترشيح النتائج عبر BETWEEN

تستخدم الأمثلة التالية قاعدتي البيانات Sales و Customers. تذكر أن المعامل BETWEEN شمولي (inclusive) أي يشمل المجال كلاً.

استخدام BETWEEN مع الأعداد

يعيد الاستعلام التالي جميع سجلات ItemSales التي ينحصر حقل الكمية quantity خاصتها بين 10 و 17.

```
SELECT * From ItemSales
WHERE Quantity BETWEEN 10 AND 17
```

سنحصل على النتائج التالية:

| Quantity | ItemId | SaleDate | Id |
|----------|--------|------------|----|
| 10 | 100 | 2013-07-01 | 1 |
| 15 | 100 | 2013-07-23 | 4 |
| 10 | 145 | 2013-07-24 | 5 |

استخدام BETWEEN مع قيم التاريخ

يعيد الاستعلام التالي كافة سجلات ItemSales التي ينحصر حقل SaleDate خاصتها بين

التاريخين 11 يوليو 2013 و 24 مايو 2013.

```
SELECT * From ItemSales
WHERE SaleDate BETWEEN '2013-07-11' AND '2013-05-24'
```

هذا هو الخرج المتوقع:

| Price | Quantity | ItemId | SaleDate | Id |
|-------|----------|--------|------------|----|
| 34.5 | 20 | 100 | 2013-07-11 | 3 |
| 34.5 | 15 | 100 | 2013-07-23 | 4 |
| 34.5 | 10 | 145 | 2013-07-24 | 5 |

عند موازنة قيم الوقت (datetime) بدلاً من قيم التاريخ (dates)، قد تحتاج إلى تحويل

قيم الوقت إلى قيم التاريخ، أو إضافة أو طرح 24 ساعة للحصول على النتيجة المتوقعة.

استخدام BETWEEN مع القيم النصية

يعيد الاستعلام التالي كافة العملاء الذين تنحصر أسماؤهم (أبجدياً) بين الحرفين 'D' و 'L'.

في هذه الحالة، سيعاد العميلان ذوا الرقمين 1 و 3. أمّا العميل ذو الرقم 2، الذي يبدأ اسمه

بالحرف "M"، فلن يُعاد (المثال الحي):

```
SELECT Id, FName, LName FROM Customers
WHERE LName BETWEEN 'D' AND 'L';
```

الخرج:

| LName | FName | Id |
|-------|---------|----|
| Jones | William | 1 |
| Davis | Richard | 3 |

ب. استخدم HAVING مع الدوال التجميعية

على خلاف العبارة WHERE ، يمكن استخدام HAVING مع الدوال التجميعية (aggregate functions) وهي دوال تأخذ القيم الموجودة في عدّة صفوف كمدخلات (بناء على شروط مُحدّدة) وتعيد قيمة مُعيّنة. هذه بعض الدوال التجميعية: COUNT() و SUM() و MIN() و MAX(). يستخدم هذا المثال الجدول Car من الفصل الأول.

```
SELECT CustomerId, COUNT(Id) AS [Number of Cars]
FROM Cars
GROUP BY CustomerId
HAVING COUNT(Id) > 1
```

يعيد الاستعلام أعلاه CustomerId وعدد السيارات Number of Cars لأي عميل لديه أكثر من سيارة واحدة. في هذا المثال، العميل الوحيد الذي لديه أكثر من سيارة واحدة هو العميل ذو الرقم 1. هذا هو الخرج:

| Number of Cars | CustomerId |
|----------------|------------|
| 2 | 1 |

ج. استخدام WHERE مع القيم NULL / NOT NULL

يعيد المثال التالي جميع سجلات الموظفين (Employee) التي تتساوى قيمة العمود Manag erId خاصتهم مع القيمة المدمومة NULL.

```
SELECT *
FROM Employees
WHERE ManagerId IS NULL
```

النتيجة:

| Id | FName | LName | PhoneNumber | ManagerId | DepartmentId |
|----|-------|-------|-------------|-----------|--------------|
| 1 | James | Smith | 1234567890 | NULL | 1 |

يعيد المثال التالي جميع سجلات الموظفين التي لا تساوي قيمة العمود ManagerId خاصتهم

القيمة NULL.

```
SELECT *
FROM Employees
WHERE ManagerId IS NOT NULL
```

ستكون النتيجة كما يلي:

| Id | FName | LName | PhoneNumber | ManagerId | DepartmentId |
|----|-----------|----------|-------------|-----------|--------------|
| 2 | John | Johnson | 2468101214 | 1 | 1 |
| 3 | Michael | Williams | 1357911131 | 1 | 2 |
| 4 | Johnathon | Smith | 1212121212 | 2 | 1 |

ملاحظة: لن يعيد الاستعلام أعلاه أيّة نتائج في حال غيرت صياغة العبارة WHERE إلى:

WHERE ManagerId = NULL أو WHERE ManagerId <> NULL.

د. معامل التساوي =

تعيد الشيفرة التالية كل صفوف الجدول Employees :

```
SELECT * FROM Employees
```

الخرج:

| Id | FName | LName | PhoneNumber | ManagerId | DepartmentId |
|------|------------|------------|-------------|-----------|--------------|
| 1 | James | Smith | 1234567890 | NULL | 1 |
| 1000 | 01-01-2002 | 01-01-2002 | 01-01-2002 | | |
| 2 | John | Johnson | 2468101214 | 1 | 1 |
| 400 | 23-03-2005 | 23-03-2005 | 01-01-2002 | | |
| 3 | Michael | Williams | 1357911131 | 1 | 2 |
| 600 | 12-05-2009 | 12-05-2009 | NULL | | |
| 4 | Johnathon | Smith | 1212121212 | 2 | 1 |
| 500 | 24-07-2016 | 24-07-2016 | 01-01-2002 | | |

يتيح لك استخدام WHERE في نهاية العبارة SELECT ترشيح الصفوف الفعّادة وفق شرط

مُعَيّن. إن أردت مثلاً اشتراط التطابق التام مع قيمة مُعَيّنة، فاستخدم علامة التساوي =:

```
SELECT * FROM Employees WHERE DepartmentId = 1
```

لن يعيد الاستعلام أعلاه إلا الصفوف التي يساوي الحقل DepartmentId خاصتها القيمة 1:

| Id | FName | LName | PhoneNumber | ManagerId | DepartmentId |
|------------|------------|------------|-------------|------------|--------------|
| 1 | James | Smith | 1234567890 | NULL | 1 |
| 1000 | 01-01-2002 | 01-01-2002 | 01-01-2002 | | |
| 2 | John | Johnson | 2468101214 | 1 | 1 |
| 1 | | | 400 | 23-03-2005 | 23-03-2005 |
| 01-01-2002 | | | | | |
| 4 | Johnathon | Smith | 1212121212 | 2 | 1 |
| 500 | 24-07-2016 | 24-07-2016 | 01-01-2002 | | |

لنفترض أنّ متجرًا للألعاب لديه فئة من الألعاب يقل سعرها عن 10 دولارات، فيعيد الاستعلام

التالي هذه الفئة من الألعاب:

```
SELECT *
FROM Items
WHERE Price < 10
```

ه. المعاملان المنطقيان AND و OR

يمكنك الجمع بين عدّة معاملات معًا لإنشاء شروط WHERE أكثر تعقيدًا.

تستخدم الأمثلة التالية الجدول Employees التالي:

| Id | FName | LName | PhoneNumber | ManagerId | DepartmentId |
|------------|-----------|------------|-------------|------------|--------------|
| 1 | James | Smith | 1234567890 | NULL | 1 |
| 1000 | | 01-01-2002 | 01-01-2002 | 01-01-2002 | |
| 2 | John | Johnson | 2468101214 | 1 | |
| 1 | | | 400 | 23-03-2005 | 23-03-2005 |
| 01-01-2002 | | | | | |
| 3 | Michael | Williams | 1357911131 | 1 | |
| 2 | | | 600 | 12-05-2009 | 12-05-2009 |
| NULL | | | | | |
| 4 | Johnathon | Smith | 1212121212 | 2 | |
| 1 | | | 500 | 24-07-2016 | 24-07-2016 |
| 01-01-2002 | | | | | |

إليك الاستعلام التالي:

```
SELECT * FROM Employees WHERE DepartmentId = 1 AND ManagerId = 1
```

سينتج الخرج التالي:

| Id | FName | LName | PhoneNumber | ManagerId | DepartmentId |
|--------|-----------|-------|-------------|--------------|--------------|
| Salary | Hire_date | | CreatedDate | ModifiedDate | |

| | | | | | |
|---|------|---------|------------|------------|------------|
| 2 | John | Johnson | 2468101214 | 1 | |
| 1 | | | 400 | 23-03-2005 | 23-03-2005 |
| | | | | | 01-01-2002 |

وهذا استعلام آخر يستخدم العامل المنطقي OR:

```
SELECT * FROM Employees WHERE DepartmentId = 2 OR ManagerId = 2
```

سينتج الخرج التالي:

| Id | FName | LName | PhoneNumber | ManagerId | DepartmentId |
|------|-----------|------------|-------------|------------|--------------|
| 3 | Michael | Williams | 1357911131 | 1 | |
| 2 | | | 600 | 12-05-2009 | 12-05-2009 |
| NULL | | | | | |
| 4 | Johnathon | Smith | 1212121212 | 2 | 1 |
| 500 | | 24-07-2016 | 24-07-2016 | 01-01-2002 | |

و. العامل IN

يستخدم المثال التالي الجدول "Car":

```
SELECT *
FROM Cars
WHERE TotalCost IN (100, 200, 300)
```

سيعيد هذا الاستعلام السيارة رقم 2، والتي تبلغ تكلفتها 200، والسيارة ذات الرقم 3، والتي تساوي تكلفتها 100. لاحظ أن الاستعلام أعلاه يكافئ استخدام OR عدّة مرّات كما هو موضّح في المثال التالي:

```
SELECT *
FROM Cars
WHERE TotalCost = 100 OR TotalCost = 200 OR TotalCost = 300
```

ز. استعمال LIKE في البحث

يستخدم المثال التالي الجدول Car:

```
SELECT *
FROM Employees
WHERE FName LIKE 'John'
```

لن يعيد هذا الاستعلام إلا الموظف رقم 1، والذي يتطابق اسمه الأول مع السلسلة النصية "John".

```
SELECT *
FROM Employees
WHERE FName like 'John%'
```

يمكنك البحث عن سلسلة نصية فرعية عبر إضافة الرمز %:

- John% - تعيد أيّ موظف يبدأ اسمه بالكلمة "John"، متبوعًا بأي عدد من الأحرف
- %John - تعيد أيّ موظف ينتهي اسمه بالكلمة "John"، يعقبه أي عدد من الأحرف
- %John% - تعيد أيّ موظف يحوي اسمه السلسلة النصية "John"

في المثال أعلاه، سيعيد الاستعلام الموظف رقم 2، والذي يحمل الاسم "John"، وكذلك الموظف رقم 4، والذي يحمل الاسم "Johnathon".

ح. العبارة Where EXISTS

في المثال التالي، تختار العبارة WHERE EXISTS سجلات TableNane التي تطابق سجلات

في الجدول TableNane1.

```
SELECT * FROM TableNane t WHERE EXISTS (
SELECT 1 FROM TableNane1 t1 where t.Id = t1.Id)
```


ط. استخدام HAVING للتحقق من عدة شروط

إليك جدول الطلبات التالي:

| Price | Quantity | ProductId | CustomerId |
|-------|----------|-----------|------------|
| 100 | 5 | 2 | 1 |
| 200 | 2 | 3 | 1 |
| 500 | 1 | 4 | 1 |
| 50 | 4 | 1 | 2 |
| 700 | 6 | 5 | 3 |

للحصول على العملاء الذين طلبوا المنتجين ذوي المُعرِّف 2 و 3، يمكن استخدام العبارة

:HAVING

```
select customerId
from orders
where productID in (2,3)
group by customerId
having count(distinct productID) = 2
```

الخرج الناتج:

| customerId |
|------------|
| 1 |

لن يختار الاستعلام إلا السجلات ذات معرفات المنتجات المُحدَّدة، والتي تُحقَّق شرط

HAVING، أي وجود مُعرِّفين اثنين للمنتجات (productIds)، وليس معرفًا واحدًا فقط.

هذه صياغة أخرى:

```
select customerId
from orders
group by customerId
having sum(case when productID = 2 then 1 else 0 end) > 0
and sum(case when productID = 3 then 1 else 0 end) > 0
```

لن يختار هذا الاستعلام إلا المجموعات التي لها سجل واحد على الأقل يساوي مُعرِّف منتج

(productID) القيمة 2، وسجل واحد على الأقل يساوي مُعرِّف منتج 3.

4. ضبط عدد نتائج الاستعلام

يمكن وضع حدٍّ لعدد النتائج المُعادَة (Pagination) في استعلام معين، لكنَّ الصياغة تختلف

بحسب النظام المُستخدم:

- في إصدار SQL القياسي ISO / ANSI:

```
SELECT * FROM TableName FETCH FIRST 20 ROWS ONLY;
```

- MySQL و PostgreSQL و SQLite:

```
SELECT * FROM TableName LIMIT 20;
```

- Oracle:

```
SELECT Id,
       Col1
FROM (SELECT Id,
            Col1,
            row_number() over (order by Id) RowNumber
FROM TableName)
WHERE RowNumber <= 20
```

:SQL Server •

```
SELECT TOP 20 *
FROM dbo.[Sale]
```

قد ترغب أحياناً في تخطي عدد من نتائج الاستعلام لأخذ النتائج التي تليها، ويمكنك ذلك عبر

الصياغة التالية:

:ISO / ANSI SQL •

```
SELECT Id, Col1
FROM TableName
ORDER BY Id
OFFSET 20 ROWS FETCH NEXT 20 ROWS ONLY;
```

:MySQL •

```
SELECT * FROM TableName LIMIT 20, 20; -- offset, limit
```

:SQL Server و Oracle •

```
SELECT Id,
       Col1
FROM (SELECT Id,
            Col1,
            row_number() over (order by Id) RowNumber
FROM TableName)
WHERE RowNumber BETWEEN 21 AND 40
```

:SQLite و PostgreSQL •

```
SELECT * FROM TableName LIMIT 20 OFFSET 20;
```

يمكنك كذلك تخطي بعض الصفوف من نتائج الاستعلام على النحو التالي:

:ISO / ANSI SQL •

```
SELECT Id, Col1
FROM TableName
ORDER BY Id
OFFSET 20 ROWS
```

:MySQL •

```
SELECT * FROM TableName LIMIT 20, 42424242424242;
```

تخطي 20 صفًا، وبالنسبة لعدد الصفوف المراد جلبها، استخدم عددًا كبيرًا يتجاوز عدد

الصفوف في الجدول.

:Oracle •

```
SELECT Id,
       Col1
FROM (SELECT Id,
            Col1,
            row_number() over (order by Id) RowNumber
      FROM TableName)
WHERE RowNumber > 20
```

:PostgreSQL •

```
SELECT * FROM TableName OFFSET 20;
```

:SQLite •

```
SELECT * FROM TableName LIMIT -1 OFFSET 20;
```

5. تخطي مجموعة نتائج من استعلام

يمكنك استثناء مجموعة من البيانات عبر استخدام الكلمة المفتاحية EXCEPT، وإليك

المثال التالي:

```
-- ينبغي أن تكون مجموعات البيانات متماثلة
SELECT 'Data1' as 'Column' UNION ALL
SELECT 'Data2' as 'Column' UNION ALL
SELECT 'Data3' as 'Column' UNION ALL
SELECT 'Data4' as 'Column' UNION ALL
SELECT 'Data5' as 'Column'
EXCEPT
SELECT 'Data3' as 'Column'
-- ==> Data1 و Data2 و Data4 و Data5
```

6. استعمال EXPLAIN و DESCRIBE مع الاستعلامات

عند وضع Explain قبالة استعمال select، سيعرض مُحرك قاعدة البيانات بعض البيانات التي توّضح كيفية تنفيذ الاستعلام. يمكنك استخدام هذه البيانات لفهم الشيفرة ومن ثمّ تحسينها، مثلاً، لو لاحظت أنّ الاستعلام لا يستخدم فهرساً، فيمكنك تحسين استعمالك عن طريق إضافة فهرس.

إليك الاستعلام التالي:

```
explain select * from user join data on user.test =
data.fk_user;
```

سنحصل على الخرج التالي:

| id | select_type | table | type | possible_keys | key |
|----|-------------|-----------|-------|--------------------------|---------|
| 1 | SIMPLE | user | index | test | test |
| 5 | | (null) | 1 | Using where; Using index | |
| 1 | SIMPLE | data | ref | fk_user | fk_user |
| 5 | | user.test | 1 | (null) | |

يُحدّد العمود type ما إذا كان الاستعلام يستخدم عملية الفهرسة أم لا. وفي العمود possible_keys، ستري ما إذا كان بالإمكان تنفيذ الاستعلام بواسطة فهرس أخرى إن لم يتوافر

فهرس. يعرض key الفهرس المستخدم، فيما يعرض العمود key_len حجم عنصر من الفهرس (بالبايتات bytes)، وكلما انخفضت هذه القيمة، زاد عدد عناصر الفهرس التي يمكن تخزينها في مساحة معينة من الذاكرة، وهو ما يسرّع معالجتها. يعرض العمود rows العدد المتوقع للصفوف التي يحتاج الاستعلام إلى جردها، وكلما كان هذا العدد أصغر، كان الأداء أفضل.

في الجهة المقابلة، DESCRIBE و EXPLAIN متماثلتان، بيد أن DESCRIBE تعيد معلومات تعريفية لأعمدة الجدول tablename.

```
DESCRIBE tablename;
```

النتيجة:

| COLUMN_NAME | COLUMN_TYPE | IS_NULLABLE | COLUMN_KEY |
|----------------|--------------|-------------|------------|
| id | int(11) | | |
| auto_increment | | PRI | 0 |
| test | varchar(255) | | YES |
| (null) | | | |

عُرِضَت أسماء الأعمدة متبوعة بنوعها، إضافة إلى توضيح ما إذا كان من الممكن استخدام null في العمود، وما إذا كان العمود يستخدم فهرسًا. تُعرض أيضًا القيمة الافتراضية للعمود، وما إذا كان الجدول ينطوي على أي سلوك خاص، مثل auto_increment.

7. العبارة EXISTS

إليك جدول العملاء التالي:

| LastName | FirstName | Id |
|----------|-----------|----|
| Ozturk | Ozgur | 1 |
| Medi | Youssef | 2 |

| LastName | FirstName | Id |
|----------|-----------|----|
| Tai | Henry | 3 |

وهذا جدول آخر للطلبات:

| Amount | CustomerId | Id |
|--------|------------|----|
| 123.50 | 2 | 1 |
| 14.80 | 3 | 2 |

تعيد هذه الشيفرة جميع العملاء الذين قدموا طلبية واحدة على الأقل:

```
SELECT * FROM Customer WHERE EXISTS (
  SELECT * FROM Order WHERE Order.CustomerId=Customer.Id
)
```

النتيجة المتوقعة:

| LastName | FirstName | Id |
|----------|-----------|----|
| Medi | Youssef | 2 |
| Tai | Henry | 3 |

يعيد الاستعلام التالي جميع العملاء الذين لم يقدموا أي طلبية:

```
SELECT * FROM Customer WHERE NOT EXISTS (
  SELECT * FROM Order WHERE Order.CustomerId = Customer.Id
)
```

النتيجة المتوقعة:

| LastName | FirstName | Id |
|----------|-----------|----|
| Ozturk | Ozgur | 1 |

مبدأ عمل EXISTS و IN و JOIN متشابه إلى درجة ما، بيد أن هناك اختلافات في كيفية عمل

كل منها:

- تُستخدَم EXISTS للتحقق من وجود قيمة في جدول آخر.
- تُستخدَم IN للحصول على قائمة ثابتة.
- تُستخدَم JOIN لاسترجاع البيانات من جداول أخرى.

دورة تطوير تطبيقات الويب باستخدام لغة Ruby



مميزات الدورة

- ✓ شهادة معتمدة من أكاديمية حسوب
- ✓ بناء معرض أعمال قوي بمشاريع حقيقية
- ✓ إرشادات من المدربين على مدار الساعة
- ✓ وصول مدى الحياة لمحتويات الدورة
- ✓ من الصفر دون الحاجة لخبرة مسبقة
- ✓ تحديثات مستمرة على الدورة مجاناً

اشترك الآن



إنشاء الجداول وتحديثها وحذفها

6

يستعرض هذا الفصل كيفية تحديث قواعد البيانات، وكيفية إنشاء قواعد بيانات وجداول ودوال جديدة.

1. إنشاء جدول جديد

تُستخدم العبارة `CREATE TABLE` لإنشاء جدول جديد في قاعدة البيانات. يتألف تعريف الجدول من قائمة من الأعمدة وأنواعها، إضافة إلى فرض أيّة قيود عليها. صياغة إنشاء جدول جديد:

```
CREATE TABLE tableName columns;
```

- `tableName`: اسم الجدول
 - `columns`: قائمة مفصولة بفاصلة أجنبية تصف الأعمدة الموجودة في الجدول
- تنشئ الشيفرة التالية جدولاً بسيطاً باسم (`Employees`)، يتألف من مُعرّف، واسم الموظف الأول، واسم العائلة، إضافة إلى رقم الهاتف:

```
CREATE TABLE Employees(
    Id int identity(1,1) primary key not null,
    FName varchar(20) not null,
    LName varchar(20) not null,
    PhoneNumber varchar(10) not null
);
```

هذا المثال خاص بالإصدار `Transact-SQL`.

تنشئ العبارة `CREATE TABLE` جدولاً جديداً وتضيفه إلى قاعدة البيانات، وتُتبع هذه العبارة باسم الجدول (`Employees`) ثم تعقبه قائمة بأسماء الأعمدة وخصائصها، مثل المُعرّف `ID`.

```
Id int identity(1,1) not null
```

إليك شرح الشيفرة:

- Id: اسم العمود
- int: نوع البيانات
- identity(1,1): ينص على أن قيم العمود ستنشأ تلقائيًا، بداية من 1، ثم تزداد بمقدار 1 في كل صف جديد
- primary key: تنص على أن قيم هذا العمود فريدة وغير مكررة
- not null: تنص على أن قيم العمود لا يمكن أن تكون معدومة

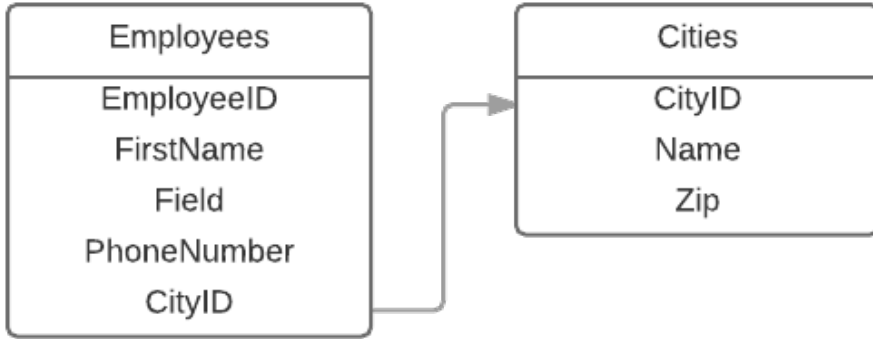
1. إنشاء جدول باستخدام مفتاح خارجي FOREIGN KEY

ينشئ المثال أدناه جدولًا للموظفين Employees يحتوي مرجعًا إلى جدول آخر، وهو جدول

المدن Cities.

```
CREATE TABLE Cities(
    CityID INT IDENTITY(1,1) NOT NULL,
    Name VARCHAR(20) NOT NULL,
    Zip VARCHAR(10) NOT NULL
);
CREATE TABLE Employees(
    EmployeeID INT IDENTITY (1,1) NOT NULL,
    FirstName VARCHAR(20) NOT NULL,
    LastName VARCHAR(20) NOT NULL,
    PhoneNumber VARCHAR(10) NOT NULL,
    CityID INT FOREIGN KEY REFERENCES Cities(CityID)
);
```

يستعرض الرسم التالي مخططًا توضيحيًا للعلاقة بين قاعدتي البيانات.



لاحظ أنه في السطر الأخير من الشيفرة، يشير العمود CityID من الجدول Employees إلى

العمود CityID في الجدول Cities:

```
CityID INT FOREIGN KEY REFERENCES Cities(CityID)
```

شرح الشيفرة:

- CityID: اسم العمود
- int: نوع العمود
- FOREIGN KEY: إنشاء المفتاح الخارجي (اختياري)
- REFERENCES Cities(CityID): إنشاء مرجع إلى العمود CityID من جدول المدن

تنبيه: لا يجوز إنشاء مرجع إلى جدول غير موجود في قاعدة البيانات. عليك أن تنشئ الجدول Cities أولاً، ثم تنشئ الجدول Employees عقب ذلك. إذا فعلت ذلك بترتيب معكوس، فسيطرح خطأ.

ب. إنشاء جدول عبر Select

يمكنك إنشاء نسخة مكررة من جدول معيّن على النحو التالي:

```
CREATE TABLE ClonedEmployees AS SELECT * FROM Employees;
```

يمكنك استخدام أيٍّ من الميزات الأخرى لعبارة SELECT لتعديل البيانات قبل نقلها إلى الجدول الجديد.

تُنشأ أعمدة الجدول الجديد تلقائيًا انطلاقًا من الصفوف المُختارة.

```
CREATE TABLE ModifiedEmployees AS
SELECT Id, CONCAT(FName, " ", LName) AS FullName FROM Employees
WHERE Id > 10;
```

ج. استنساخ جدول

يمكنك إنشاء نسخة طبق الأصل من جدول مُعيَّن عبر الصياغة التالية:

```
CREATE TABLE newtable LIKE oldtable;
INSERT newtable SELECT * FROM oldtable;
```

د. إنشاء جدول مؤقت

يمكن إنشاء جدول مؤقت خاص بالجلسة (session) الحالية لكنَّ الصياغة تختلف بحسب

إصدار SQL:

- SQLite و PostgreSQL

```
CREATE TEMP TABLE MyTable(...);
```

- SQL Server

```
CREATE TABLE #TempPhysical(...);
```

يمكن كذلك إنشاء جدول مؤقت مرئي للجميع، وليس حصريًا على الجلسة الحالية على

النحو التالي:

```
CREATE TABLE ##TempPhysicalVisibleToEveryone(...);
```

ويمكن أيضًا إنشاء جدول في الذاكرة:

```
DECLARE @TempMemory TABLE(...);
```

2. إنشاء قاعدة بيانات جديدة

يمكن إنشاء قاعدة بيانات باستخدام أمر SQL التالي:

```
CREATE DATABASE myDatabase;
```

سيُنشئ الأمر أعلاه قاعدة بيانات فارغة باسم myDatabase، والتي يمكن أن تضيف جداول

إليها باستخدام العبارة CREATE TABLE.

3. إنشاء دالة جديدة

تتيح SQL إنشاء دالة جديدة. فينشئ المثال التالي دالة باسم FirstWord، والتي تقبل

معاملًا من النوع varchar، وتُعيد قيمة من النوع نفسه.

```
CREATE FUNCTION FirstWord (@input varchar(1000))
RETURNS varchar(1000)
AS
BEGIN
    DECLARE @output varchar(1000)
    SET @output = SUBSTRING(@input, 0, CASE CHARINDEX(' ',
@input)
    WHEN 0 THEN LEN(@input) + 1
    ELSE CHARINDEX(' ', @input)
    END)
    RETURN @output
END
```

شرح الشيفرة:

- function_name: اسم الدالة
- list_of_parameters: معاملات الدالة

- `return_data_type`: نوع القيمة المُعادة
- `function_body`: متن الدالة
- `scalar_expression`: القيمة العددية المُعادة من الدالة

4. تعديل معمارية جدول

تُستخدم العبارة ALTER في SQL لتعديل قيد (constraint) أو عمود من جدول.

أ. إضافة عمود

يضيف المثال التالي عمودين إلى جدول الموظفين، الأول باسم `StartingDate`، ولا يمكن أن يكون معدومًا (`not NULLABLE`)، وقيمتُه الافتراضية تساوي التاريخ الحالي، أمَّا العمود الثاني، فيُسمَّى `DateOfBirth`، ويمكن أن يكون معدومًا.

```
ALTER TABLE Employees
ADD StartingDate date NOT NULL DEFAULT GetDate(),
DateOfBirth date NULL
```

ب. حذف عمود

تُحذف الشيفرة أدناه العمود `salary` من جدول الموظفين:

```
ALTER TABLE Employees
DROP COLUMN salary;
```

ج. إضافة مفتاح رئيسي Primary Key

تضيف الشيفرة أدناه مفتاحًا رئيسيًا إلى جدول "الموظفين" في الحقل `ID`:

```
ALTER TABLE EMPLOYEES ADD pk_EmployeeID PRIMARY KEY (ID)
```


يؤدي دمج عدّة أسماء أعمدة بين قوسين بعد العبارة PRIMARY KEY إلى إنشاء مفتاح رئيسي

مُرَكَّب (Composite Primary Key):

```
ALTER TABLE EMPLOYEES ADD pk_EmployeeID PRIMARY KEY (ID, FName)
```

د. تغيير عمود

يُعدّل الاستعلام التالي نوع بيانات العمود StartingDate، ويغيّره من النوع date إلى

datetime، كما يعيّن قيمته الافتراضية عند قيمة التاريخ الحالي.

```
ALTER TABLE Employees
ALTER COLUMN StartingDate DATETIME NOT NULL DEFAULT (GETDATE())
```

ه. حذف القيود

تُحذف الشيفرة التالية قيودًا يُسمّى DefaultSalary من جدول الموظفين:

```
ALTER TABLE Employees
DROP CONSTRAINT DefaultSalary
```

تنبيه: عليك حذف قيود العمود قبل حذف العمود.

5. إضافة بيانات لجدول

أ. إدراج البيانات من جدول آخر

يُدرج المثال التالي جميع الموظفين (Employees) في جدول العملاء (Customers)

ونظرًا لأنّ الجدولين يحتويان على حقول مختلفة، وقد لا تريد نقل جميع الحقول، فستحتاج إلى

تحديد الحقول التي سُدّرج القيم فيها، والحقول التي يجب اختيارها.

لست مضطرًا للحفاظ على أسماء الحقول المترابطة (correlating field)، بيد أنه ينبغي عدم تغيير نوع البيانات.

يفترض المثال التالي أن هوية حقل المُعرِّف (Id) مُحدّدة، وأنه متزايد القيمة تلقائيًا (auto increment).

```
INSERT INTO Customers (FName, LName, PhoneNumber)
SELECT FName, LName, PhoneNumber FROM Employees
```

إن كان للجداول نفس أسماء الحقول، وكنت تريد نقل جميع السجلات من جدول إلى آخر، فيمكنك استخدام الشيفرة التالية:

```
INSERT INTO Table1
SELECT * FROM Table2
```

ب. إدراج صف جديد

تدرج الشيفرة التالية صفاً جديدًا في الجدول Customers. لاحظ أننا لم نُحدّد قيمة العمود Id، ذلك أن قيمته ستضاف تلقائيًا أمّا الأعمدة الأخرى فينبغي أن تُعيّن قيمها.

```
INSERT INTO Customers
VALUES ('Zack', 'Smith', 'zack@example.com', '7049989942',
'EMAIL');
```

ج. إدراج أعمدة مُعيّنة

تدرج الشيفرة التالية صفاً جديدًا في الجدول Customers، لاحظ أنّها لن تُدرج البيانات إلا في الأعمدة المُحدّدة:

```
INSERT INTO Customers (FName, LName, Email, PreferredContact)
VALUES ('Zack', 'Smith', 'zack@example.com', 'EMAIL');
```

لاحظ أنه لم يتم تقديم أيِّ قيمة للعمود PhoneNumber ولاحظ أيضًا أنه ينبغي دمج الأعمدة

الموسومة بـ `not null`.

د. إدراج عدَّة صفوف دفعة واحدة

يمكن إدراج عدَّة صفوف باستخدام أمر إدراج واحد على النحو التالي:

```
INSERT INTO tbl_name (field1, field2, field3)
VALUES (1,2,3), (4,5,6), (7,8,9);
```

قد تحتاج أحيانًا إلى إدراج كمّيات كبيرة من البيانات دفعة واحدة، فعادة ما توفر أنظمة إدارة

قواعد البيانات بعض التوصيات والميزات للمساعدة على ذلك، كما في حالة: `MySQL` و `MSSQL`.

6. تحديث بيانات جدول

تُستخدَم الكلمة المفتاحية `UPDATE` لتحديث بيانات الجداول.

أ. تحديث جدول من بيانات جدول آخر

تملأ الأمثلة الموضحة أدناه الحقل `PhoneNumber` لأي موظف يكون أيضًا عميلًا `Customer`،

وليس له حاليًا رقم هاتف في جدول الموظفين `Employees`.

(تستخدم الأمثلة التالية جدولي الموظفين `Employees` والعملاء `Customers`).

- `SQL` القياسية - يُحدَّث المثال التالي قاعدة البيانات باستخدام استعمال فرعي مربوط

:(`correlated subquery`)

```
UPDATE
  Employees
SET PhoneNumber =
  (SELECT
    c.PhoneNumber
  FROM
```

```

        Customers c
WHERE
        c.FName = Employees.FName
        AND c.LName = Employees.LName)
WHERE Employees.PhoneNumber IS NULL

```

• SQL:2003 - تحديث باستخدام MERGE:

```

MERGE INTO
    Employees e
USING
    Customers c
ON
    e.FName = c.Fname
    AND e.LName = c.LName
    AND e.PhoneNumber IS NULL
WHEN MATCHED THEN
    UPDATE
        SET PhoneNumber = c.PhoneNumber

```

• SQL Server - تحديث باستخدام INNER JOIN:

```

UPDATE
    Employees
SET
    PhoneNumber = c.PhoneNumber
FROM
    Employees e
INNER JOIN Customers c
    ON e.FName = c.FName
    AND e.LName = c.LName
WHERE
    PhoneNumber IS NULL

```

ب. تعديل القيم الحالية

يستخدم هذا المثال "الجدول Car" من الفصل الأول.

تتيح لك SQL إمكانية استخدام القيم القديمة في عمليات التحديث. في المثال التالي، تُزاد

قيمة TotalCost بمقدار 100 في الصفين ذوي المعرّفين 3 و 4:

```
UPDATE Cars
SET TotalCost = TotalCost + 100
WHERE Id = 3 or Id = 4
```

- زِيدت قيمة TotalCost الخاصّة بالسيارة 3 من 100 إلى 200.
 - زِيدت قيمة TotalCost الخاصّة بالسيارة 4 من 1254 إلى 1354.
- يمكن اشتقاق القيمة الجديدة للعمود من قيمته السابقة، أو من قيمة أيّ عمود آخر في الجدول أو من الجدول المُدمج (joined table) نفسه.

ج. تحديث صفوف معيَّنة

تُعَيِّن الشيفرة أدناه قيمة حالة الصف ذي المُعرّف 4 إلى READY.

```
UPDATE
  Cars
SET
  Status = 'READY'
WHERE
  Id = 4
```

تُعَيِّن عبارة WHERE شرطًا منطقيًا في كل صفّ، وإذا استوفى الصف ذلك الشرط، فسُحِدَّت قيمته؛ خلاف ذلك، يظل الصف دون تغيير.

د. تحديث جميع الصفوف

يُعَيِّن المثال التالي العمود "status" الخاص بجميع صفوف الجدول "Cars" إلى القيمة "

READY"، إذ يشمل التحديث جميع الصفوف بسبب غياب العبارة WHERE (التي ترشّح الصفوف).

```
UPDATE Cars
SET Status = 'READY'
```

هـ. التقاط السجلات المُحدّثة

قد ترغب في بعض الأحيان في التقاط السجلات التي حُدِّثت للتو، ويمكنك ذلك عبر

الصياغة التالية:

```
CREATE TABLE #TempUpdated(ID INT)
Update TableName SET Col1 = 42
OUTPUT inserted.ID INTO #TempUpdated
WHERE Id > 50
```

7. التحديث عبر الدمج

تسمح العبارة MERGE (تُسمَّى أيضًا UPSERT) بإدراج صفوف جديدة أو تحديثها، والهدف من هذه العملية هو إجراء مجموعة كاملة من العمليات تلقائيًا (لضمان بقاء البيانات متسقة)، ومنع تحميل الاتصال حملًا زائدًا (communication overhead) لعبارات SQL في نظام عميل / خادم (client/server system).

1. إجراء عملية الدمج لجعل المصدر يطابق الهدف

يجري المثال التالي عملية دمج (MERGE) لجعل الجدول المصدر يطابق الجدول الهدف:

```
MERGE INTO targetTable t
USING sourceTable s
ON t.PKID = s.PKID
WHEN MATCHED AND NOT EXISTS (
    SELECT s.ColumnA, s.ColumnB, s.ColumnC
    INTERSECT
    SELECT t.ColumnA, t.ColumnB, s.ColumnC
)
```

```

THEN UPDATE SET
    t.ColumnA = s.ColumnA
    ,t.ColumnB = s.ColumnB
    ,t.ColumnC = s.ColumnC
WHEN NOT MATCHED BY TARGET
    THEN INSERT (PKID, ColumnA, ColumnB, ColumnC)
    VALUES (s.PKID, s.ColumnA, s.ColumnB, s.ColumnC)
WHEN NOT MATCHED BY SOURCE
    THEN DELETE
;

```

ملاحظة: تمنع العبارة AND NOT EXISTS تحديث السجلات التي لم تتغير. ويتيح استخدام البنية INTER SECT موازنة الأعمدة المعدومة (nullable) دون مشاكل.

ب. عدُّ أسماء المستخدمين عبر MySQL

لنفترض أننا نريد أن نحسب عدد المستخدمين الذين لهم نفس الاسم. سننشئ أولاً جدولاً

باسم users على النحو التالي:

```

create table users(
    id int primary key auto_increment,
    name varchar(8),
    count int,
    unique key name(name)
);

```

لنفترض الآن أننا اكتشفنا وجود مستخدم آخر جديد يدعى Joe، ونودُّ أن نأخذه في الحسبان.

أولاً، سنتحقق ممَّا إذا كان هناك صف يحمل ذلك الاسم، فإنَّ كان الأمر كذلك، حدَّثناه وزدنا قيمته

بواحد أو ننشئ صفًا جديدًا.

تُستخدم MySQL الصياغة التالية: `insert ... on duplicate key update ...`:

```
insert into users(name, count)
values ('Joe', 1)
on duplicate key update count=count+1;
```

ج. عدُّ أسماء المستخدمين عبر PostgreSQL

سنعيد المثال التالي ولكن في بيئة PostgreSQL. سننشئ أولاً جدولاً باسم users على

النحو التالي:

```
create table users(
  id serial,
  name varchar(8) unique,
  count int
);
```

كما في المثال السابق، سنفترض أننا اكتشفنا للتو مستخدماً جديداً يُدعى Joe، ونود أن نأخذ

في الحسبان:

تستخدم PostgreSQL الصياغة التالية: `insert ... on conflict ... do update ...`:

```
insert into users(name, count)
values('Joe', 1)
on conflict (name) do update set count = users.count + 1;
```

8. حذف الجداول أو قواعد البيانات

يتحدّث هذا الفصل عن كيفية حذف الجداول (DROP) وقواعد البيانات (DELETE)،

واقطع الجداول (TRUNCATE TABLE)، وكيفية استخدام الحذف المتفشي أو المنتشر (

Cascading Delete) في SQL.

1. الحذف باستخدام DELETE

تُستخدم عبارة DELETE لحذف السجلات من جدول معيّن.

حذف جميع الصفوف

سُحِّذ جميع الصفوف من الجدول عند استخدام DELETE بدون عبارة WHERE :

```
DELETE FROM Employees
```

على العموم، أداء العبارة TRUNCATE (انظر الفقرة أدناه) أفضل من أداء DELETE، لأنها تتجاهل المنبهات (triggers) والفهارس وتحذف البيانات مباشرة.

استخدام DELETE مع WHERE

سُحِّذ الشيفرة التالية جميع الصفوف التي تفي بشرط WHERE، أي الصفوف التي تمثل

الموظفين الذين يحملون الاسم John :

```
DELETE FROM Employees
WHERE FName = 'John'
```

من الممكن حذف البيانات (DELETE) من جدول إذا كانت مطابقة (أو غير مطابقة) لبيانات جدول آخر.

لنفترض أننا نريد حذف البيانات من الجدول المصدرى بمجرد تحميلها إلى الجدول الهدف.

```
DELETE FROM Source
WHERE EXISTS ( SELECT 1 -- ليست مهمة
FROM Target
Where Source.ID = Target.ID )
```

تسمح معظم أنظمة معالجة قواعد البيانات (RDBMS) الشهيرة (مثل MySQL و Oracle و

PostgreSQL و Teradata) بدمج الجداول خلال عملية الحذف DELETE، ممّا يتيح إجراء

موازنات مُعقَّدة في عبارات قصيرة.

لنفترض الآن أننا نريد تجميع (Aggregate) جدول من الجدول الهدف على أساس التاريخ

date وليس المُعرّف ID. لنفترض أيضًا أننا نريد ألا تُحذف البيانات من المصدر إلا بعد أن يُملاً حقل التاريخ Date الخاص بالجدول المُجمّع (aggregate).

في أنظمة MySQL و Oracle و Teradata، يمكن القيام بذلك باستخدام:

```
DELETE FROM Source
WHERE Source.ID = TargetSchema.Target.ID
AND TargetSchema.Target.Date =
AggregateSchema.Aggregate.Date
```

أما في PostgreSQL، فاستخدم الصياغة التالية:

```
DELETE FROM Source
USING TargetSchema.Target, AggregateSchema.Aggregate
WHERE Source.ID = TargetSchema.Target.ID
AND TargetSchema.Target.DataDate =
AggregateSchema.Aggregate.AggDate
```

ينتج عن هذا أساسًا عمليات دمج داخلي (INNER JOIN) بين الجدول المصدر والجدول الهدف والجدول المُجمّع (Aggregate) يُنفذ الحذف على الجدول المصدر في حال وجود نفس المُعرّفات في الهدف، وكذلك في حال تساوي التاريخين date في الجدول الهدف وكذلك في الجدول المُجمّع.

يمكن كتابة الاستعلام نفسه (في MySQL و Oracle و Teradata) على النحو التالي:

```
DELETE Source
FROM Source, TargetSchema.Target, AggregateSchema.Aggregate
WHERE Source.ID = TargetSchema.Target.ID
AND TargetSchema.Target.DataDate =
AggregateSchema.Aggregate.AggDate
```

يمكن في بعض أنظمة إدارة قواعد البيانات (مثل MySQL و Oracle) استخدام عمليات الدمج (joins) صراحة في عبارات Delete، بيد أنها غير مدعومة في جميع المنصات (كما هو الحال في Teradata).

يمكن إجراء عمليات الموازنة للتحقق من سيناريوهات عدم التطابق بدلاً من سيناريوهات التطابق مع جميع أنماط الصياغات (لاحظ NOT EXISTS أدناه):

```
DELETE FROM Source
WHERE NOT EXISTS ( SELECT 1 -- القيم المحددة في SELECT لا تهم
FROM Target
Where Source.ID = Target.ID )
```

ب. الاقتطاع عبر TRUNCATE

تحذف عبارة TRUNCATE كافة البيانات من الجدول، فهي تكافئ إجراء عملية الحذف DELETE بدون ترشيح، ولكن قد تكون لها بعض القيود أو التحسينات اعتمادًا على برنامج قواعد البيانات المُستخدم.

يزيل المثال التالي جميع الصفوف من جدول الموظفين Employee:

```
TRUNCATE TABLE Employee;
```

يُفضّل عمومًا استخدام TRUNCATE على DELETE، لأنها تتجاهل جميع الفهارس والمنبهات (triggers)، وتزيل العناصر مباشرة. حذف الجداول (DELETE) هي عملية تعمل على الصفوف، بمعنى أنها تحذف كل صف على حدة. أمّا اقتطاع الجداول (TRUNCATE)، فهي عملية تعمل على صفحة كاملة من البيانات (page operation)، إذ يُعاد تخصيص (reallocate) صفحة البيانات بأكملها. إذا كان لديك جدول يحتوي مليون صف، فسيكون اقتطاع الجدول أسرع بكثير من استخدام عبارة حذف DELETE الجدول. بالمقابل، يمكننا تحديد الصفوف المراد حذفها باستخدام DELETE، ولكن لا يمكننا تحديد الصفوف المراد اقتطاعها باستخدام TRUNCATE، إذ لا يمكننا سوى اقتطاع جميع السجلات مرّة واحدة.

يؤدي حذف جميع الصفوف (عبر DELETE) ثم إدراج سجلات جديدة إلى زيادة قيمة المفتاح الرئيسي المتزايد تلقائيًا (Auto incremented Primary key) انطلاقًا من القيمة المُدرجة سابقًا،

أما في عبارة TRUNCATE، فسيُعاد تعيين قيمة المفتاح الرئيسي التلقائي، وسيبدأ من القيمة 1. ولاحظ أنه عند اقتطاع جدول ما، يجب ألا تكون هناك مفاتيح خارجية (foreign keys)، وإلا فستحصل على خطأ.

ج. محو الجداول عبر DROP

تحذف عبارة DROP TABLE جدولاً مع بياناته من قاعدة البيانات بشكل دائم. الأمثلة التالية تتحقق من وجود الجدول قبل محوه:

• MySQL ≥ 3.19

```
DROP TABLE IF EXISTS MyTable;
```

• PostgreSQL ≥ 8.x

```
DROP TABLE IF EXISTS MyTable;
```

• SQL Server ≥ 2005

```
If Exists(Select * From Information_Schema.Tables
  Where Table_Schema = 'dbo'
  And Table_Name = 'MyTable')
Drop Table dbo.MyTable
```

• SQLite ≥ 3.0

```
DROP TABLE IF EXISTS MyTable;
```

د. محو قاعدة بيانات

يمكن محو قاعدة البيانات باستخدام عبارة DROP DATABASE. تمحو الشيفرة التالي قاعدة بيانات الموظفين:

```
DROP DATABASE [dbo].[Employees]
```

تنبيه: تحذف `DROP DATABASE` قاعدة البيانات نهائيًا، لذا عليك أن تحرص دائمًا على تخزين نسخة احتياطية من قاعدة البيانات إن خشيت ضياع البيانات.

ه. الحذف المتفشي

لنفترض أنّ لديك تطبيقًا يدير فندقًا يدمج عددًا من الغرف. لنفترض أنّ لديك عملاء كثر، وقد قَرَرْتَ إنشاء قاعدة بيانات لتخزين المعلومات الخاصة بعملائك. ستحتوي قاعدة البيانات جدولًا واحدًا للعملاء، وآخر للغرف؛ فكل عميل يمكن أن يستأجر N غرفة. هذا يعني أنّ جدول الغرف سيحتوي مفتاحًا خارجيًا (foreign key) يشير إلى جدول العملاء.

```
ALTER TABLE dbo.T_Room WITH CHECK ADD CONSTRAINT
FK_T_Room_T_Client FOREIGN KEY(RM_CLI_ID)
REFERENCES dbo.T_Client (CLI_ID)
GO
```

عند خروج أحد العملاء، سيتعيّن عليك حذف بياناته من البرنامج لكن إن كتبت:

```
DELETE FROM T_Client WHERE CLI_ID = x
```

فسترتكب انتهاكًا بحق «المفتاح الخارجي» (foreign key violation)، ذلك أنه لا يجوز لك حذف عميل لديه غرفة.

عليك حذف غرف العميل قبل أن تحذف العميل ولكن لنفترض توقعك إضافة العديد من المفاتيح الخارجية (foreign key dependencies) في قاعدة البيانات مستقبلاً نتيجةً لنمو التطبيق، فقد يخلق هذا مشكلة كبيرة لأنه في كل مرّة تعدّل قاعدة البيانات، سيكون عليك تعديل شيفرة تطبيقك في كل المواضع المرتبطة بها. وقد يكون عليك أيضًا تعديل شيفرات تطبيقات أخرى (مثل الواجهات البرمجية للأنظمة الأخرى).

هناك حل أفضل يكفيك كل هذا العناء، فيكفي أن تضيف العبارة ON DELETE CASCADE إلى

مفتاحك الخارجي:

```
ALTER TABLE dbo.T_Room -- WITH CHECK -- SQL-Server can specify
WITH CHECK/WITH NOCHECK
ADD CONSTRAINT FK_T_Room_T_Client FOREIGN KEY(RM_CLI_ID)
REFERENCES dbo.T_Client (CLI_ID)
ON DELETE CASCADE
```

الآن يمكنك أن تكتب:

```
DELETE FROM T_Client WHERE CLI_ID = x
```

وستُحذف الغرف تلقائيًا عند حذف العميل. لقد حللنا المشكلة دون الحاجة إلى إجراء تغييرات

في شيفرة التطبيق.

انتبه إلى أنَّ هذه المقاربة لن تنجح في Microsoft SQL-Server إذا كان الجدول يشير إلى

نفسه؛ لذا إن حاولت إجراء حذف متسلسل على بنية مُتشعبة عودية (recursive tree structure)،

على النحو التالي:

```
IF NOT EXISTS (SELECT * FROM sys.foreign_keys WHERE object_id =
OBJECT_ID(N'[dbo].[FK_T_FMS_Navigation_T_FMS_Navigation]') AND
parent_object_id =
OBJECT_ID(N'[dbo].[T_FMS_Navigation]'))
ALTER TABLE [dbo].[T_FMS_Navigation] WITH CHECK ADD CONSTRAINT
[FK_T_FMS_Navigation_T_FMS_Navigation] FOREIGN KEY([NA_UID])
REFERENCES [dbo].[T_FMS_Navigation] ([NA_UID])
ON DELETE CASCADE
GO
IF EXISTS (SELECT * FROM sys.foreign_keys WHERE object_id =
OBJECT_ID(N'[dbo].[FK_T_FMS_Navigation_T_FMS_Navigation]') AND
parent_object_id =
OBJECT_ID(N'[dbo].[T_FMS_Navigation]'))
ALTER TABLE [dbo].[T_FMS_Navigation] CHECK CONSTRAINT
```

```
[FK_T_FMS_Navigation_T_FMS_Navigation]
```

```
GO
```

فلن ينجح الأمر، لأنَّ Microsoft-SQL-server لن تسمح لك بتعيين مفتاح خارجي باستخدام `ON DELETE CASCADE` على بنية مُتشعِّبة عودية. أحد أسباب ذلك هو أنَّ الشعبة قد تكون دورية، وهذا قد يؤدي إلى عملية سرمدية غير منتهية.

نظام PostgreSQL - من ناحية أخرى - يمكنه القيام بذلك شريطة ألا تكون الشعبة دورية (non-cyclic). إذ أنَّه في حال كانت الشعبة دورية، فسيطرَح خطأ وقت التشغيل؛ الحل في مثل هذه الحالة هو إنشاء دالة حذف مُخصَّصة.

تنبيه: لا يمكنك حذف جدول العملاء وإعادة إدراج القيم مرَّة أخرى، وإن حاولت ذلك، فسُحذف جميع المدخلات في الجدول T_Room.

دورة إدارة تطوير المنتجات



تعلم تحويل أفكارك لمنتجات ومشاريع حقيقية بدءًا من دراسة السوق وتحليل المنافسين وحتى إطلاق منتج مميز وناجح

التحق بالدورة الآن



الدمج بين الجداول

7

تدمج العبارة JOIN البيانات من جدولين، وتعيد مجموعة مختلطة من الأعمدة من كلا الجدولين، وذلك حسب نوع الدمج أو الدمج المُستخدم، ومعاييره (كيفية ربط الصفوف من كلا الجدولين).

يمكن دمج جدول مع نفسه، أو مع أي جدول آخر، وإذا كانت هناك حاجة للوصول إلى معلومات من أكثر من جدولين، فيمكن استخدام الدمج عدّة مرّات في عبارة FROM.

1. الدمج الذاتي (Self Join)

يمكن دمج جدول إلى نفسه، بحيث تتطابق الصفوف مع بعضها بعضًا وفق شروط معينة، ويجب استخدام الكنى (aliases) -في مثل هذه الحالة- للتمييز بين العناصر المُكرّرة من الجدول. في المثال التالي، لكلّ موظّف في جدول الموظّفين Employees، يُعاد سجل يحوي الاسم الأول للموظّف، والاسم الأول لمديره. ولقًا كان المدراء هم أيضًا موظّفين، فسندمج الجدول مع نفسه:

```
SELECT
  e.FName AS "Employee",
  m.FName AS "Manager"
FROM
  Employees e
JOIN
  Employees m
ON e.ManagerId = m.Id
```

سيعيد هذا الاستعلام البيانات التالية:

| Manager | Employee |
|---------|-----------|
| James | John |
| James | Michael |
| John | Johnathon |

لنشرح الاستعلام؛ يحتوي الجدول الأصلي على هذه السجلات:

| HireDate | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|----------|-----------|----|
| 01-01-2002 | 1000 | 1 | NULL | 1234567890 | Smith | James | 1 |
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2468101214 | Johnson | John | 2 |
| 12-05-2009 | 600 | 2 | 1 | 1357911131 | Williams | Michael | 3 |
| 24-07-2016 | 500 | 1 | 2 | 1212121212 | Smith | Johnathon | 4 |

الخطوة الأولى في تنفيذ الاستعلام هي إجراء **جداً ديكرتي** لجميع السجلات في الجداول المستخدمة في عبارة FROM. في حالتنا هذه، استخدمنا جدول الموظفين مرّتين، لذا سيبدو الجدول الوسيط كما يلي (أزلنا الحقول غير المستخدمة في المثال):

| m.ManagerId | m.FName | m.Id | e.ManagerId | e.FName | e.Id |
|-------------|-----------|------|-------------|---------|------|
| NULL | James | 1 | NULL | James | 1 |
| 1 | John | 2 | NULL | James | 1 |
| 1 | Michael | 3 | NULL | James | 1 |
| 2 | Johnathon | 4 | NULL | James | 1 |
| NULL | James | 1 | 1 | John | 2 |

| m.ManagerId | m.FName | m.Id | e.ManagerId | e.FName | e.Id |
|-------------|-----------|------|-------------|-----------|------|
| 1 | John | 2 | 1 | John | 2 |
| 1 | Michael | 3 | 1 | John | 2 |
| 2 | Johnathon | 4 | 1 | John | 2 |
| NULL | James | 1 | 1 | Michael | 3 |
| 1 | John | 2 | 1 | Michael | 3 |
| 1 | Michael | 3 | 1 | Michael | 3 |
| 2 | Johnathon | 4 | 1 | Michael | 3 |
| NULL | James | 1 | 2 | Johnathon | 4 |
| 1 | John | 2 | 2 | Johnathon | 4 |
| 1 | Michael | 3 | 2 | Johnathon | 4 |
| 2 | Johnathon | 4 | 2 | Johnathon | 4 |

الخطوة التالية هي ترشيح السجلات، والإبقاء على السجلات التي تفي بشرط الدمج وحسب،

أي سجلات الجدول e التي يساوي الحقل ManagerId خاصتها الحقل Id في الجدول m:

| m.ManagerId | m.FName | m.Id | e.ManagerId | e.FName | e.Id |
|-------------|---------|------|-------------|-----------|------|
| NULL | James | 1 | 1 | John | 2 |
| NULL | James | 1 | 1 | Michael | 3 |
| 1 | John | 2 | 2 | Johnathon | 4 |

بعد ذلك، تُقِيم كل التعبيرات المستخدمة في عبارة SELECT لإعادة الجدول التالي:

| m.FName | e.FName |
|---------|-----------|
| James | John |
| James | Michael |
| John | Johnathon |

أخيرًا، يُستبدل اسما العمودين m.FName و e.FName بكُنيتيهما:

| Manager | Employee |
|---------|----------|
| James | John |
| James | Michael |

ب. الاختلاف بين الدمج الداخلي والخارجي

هناك عدّة أنواع من الدمج في SQL، وتختلف تلك الأنواع عن بعضها من حيث ما إذا كانت

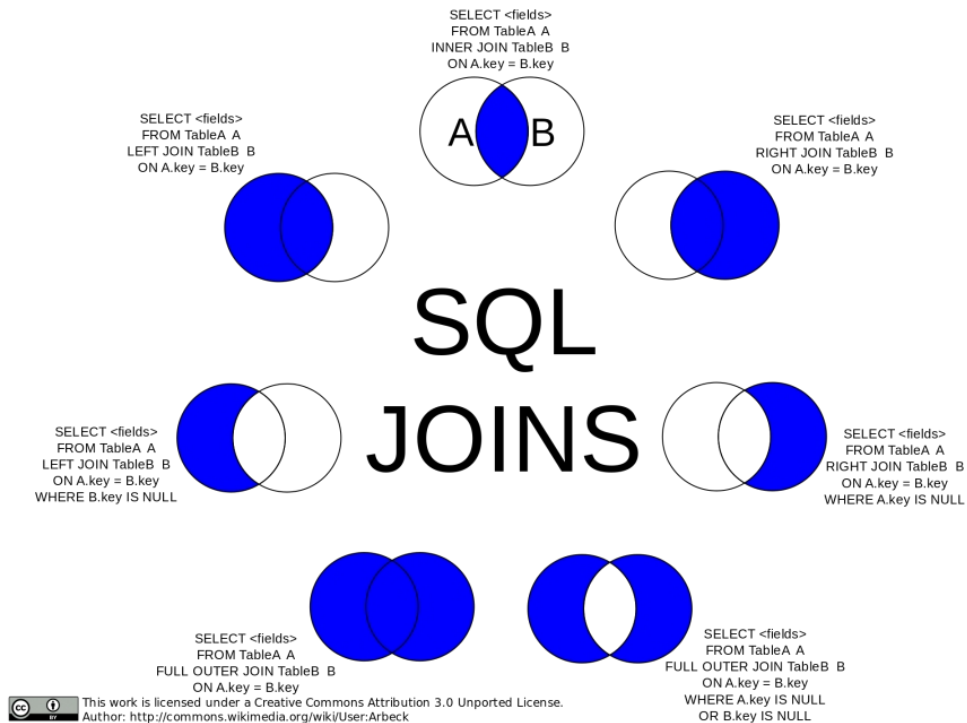
الصفوف التي (لا) تُحقّق الشرط سُدّمج أم لا، وهذه أهمها:

- INNER JOIN: الدمج الداخلي
- LEFT OUTER JOIN: الدمج الخارجي اليساري
- RIGHT OUTER JOIN: الدمج الداخلي اليميني
- FULL OUTER JOIN: الدمج الخارجي التام

(الكلمتان المفتاحيتان INNER و OUTER اختياريتان.)

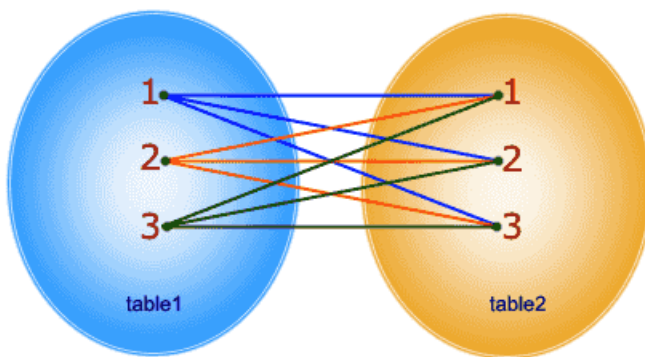
يوضّح الشكل أدناه الاختلافات بين مختلف أنواع الدمج، إذ تمثل المنطقة الزرقاء النتائج

المُعادة من عملية الدمج، فيما تُمثّل المنطقة البيضاء النتائج التي لن تعيدها عملية الدمج.



وهذه صورة لتمثيل الدمج المتقاطع (Cross Join):

```
SELECT * FROM table1 CROSS JOIN table2;
```



مصدر الصورة

على سبيل المثال، إليك الجدولين التاليين:

| A | B |
|---|---|
| - | - |
| 1 | 3 |
| 2 | 4 |
| 3 | 5 |
| 4 | 6 |

لاحظ أنَّ القيمتين (1,2) حصريتان للجدول A، أمَّا القيمتان (3,4) فمُشتركتان، و القيمتان

(5,6) حصريتان للجدول B.

- **الدمج الداخلي:** يعيد الدمج الداخلي (inner join) تقاطع الجدولين، أي الصفوف المشتركة بينهما:

```
select * from a INNER JOIN b on a.a = b.b;
select a.*,b.* from a,b where a.a = b.b;
a | b
---+---
3 | 3
4 | 4
```

- **الدمج الخارجي اليساري:** يعيد الدمج الخارجي اليساري (left outer join) - جميع صفوف a، بالإضافة إلى الصفوف المشتركة مع b:

```
select * from a LEFT OUTER JOIN b on a.a = b.b;
a | b
---+-----
1 | null
2 | null
3 | 3
4 | 4
```

- **الدمج الخارجي اليميني:** وبالمثل، يعيد الدمج الخارجي اليميني (right outer join) كل صفوف B، بالإضافة إلى الصفوف المشتركة في A:

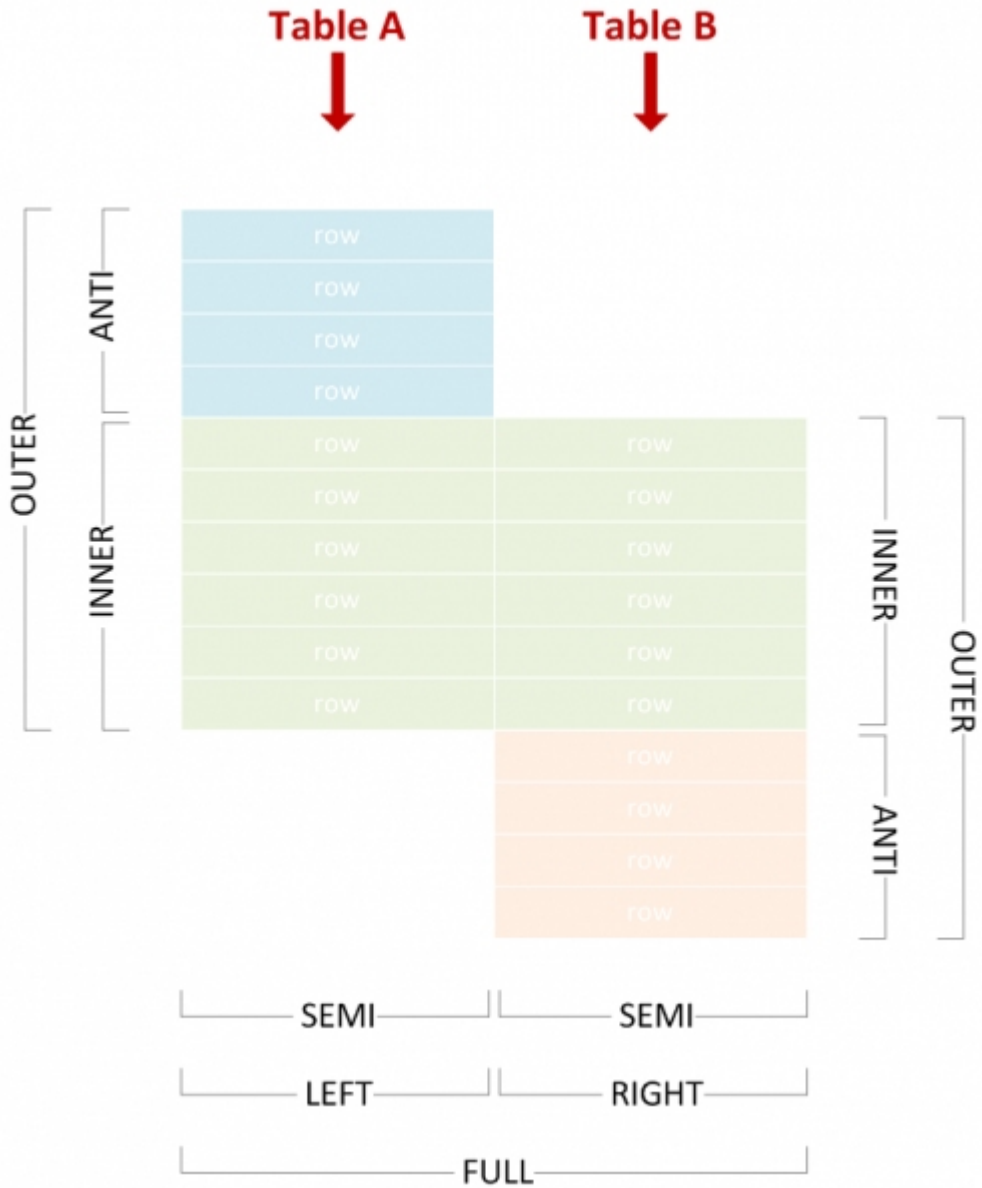
```
select * from a RIGHT OUTER JOIN b on a.a = b.b;
a      | b
-----+-----
3      | 3
4      | 4
null   | 5
null   | 6
```

- **الدمج الخارجي التام:** يعيد الدمج الخارجي التام (full outer join) اتحاد a و b، أي جميع الصفوف الموجودة في a وجميع الصفوف الموجودة في b. فإذا كانت هناك بيانات في A بدون بيانات مقابلة في B، فسيكون الجزء الخاص بالجدول B معدومًا (null) والعكس صحيح:

```
select * from a FULL OUTER JOIN b on a.a = b.b;
a      | b
-----+-----
1      | null
2      | null
3      | 3
4      | 4
null   | 6
null   | 5
```

ج. اصطلاحات عملية الدمج

دعنا نفترض أن لدينا جدولين A و B، وأن بعض صفوفهما متطابقة (وفق شرط JOIN):



هناك عدّة أنواع مختلفة من الدمج يمكن استخدامها لأجل تضمين أو استبعاد الصفوف التي

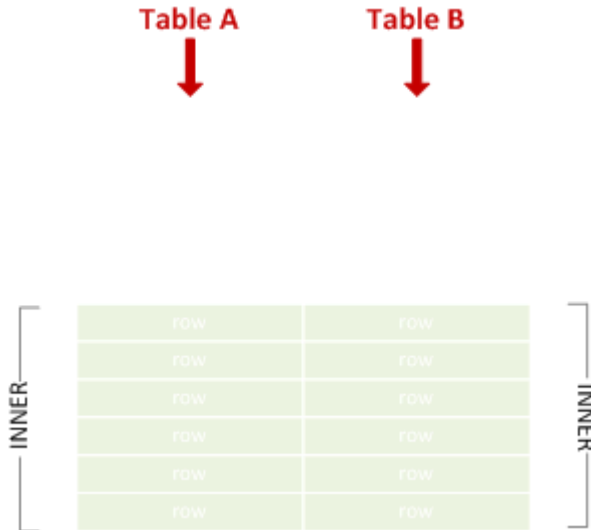
(لا) تحقق شرط الدمج في كلا الجانبين.

تستخدم الأمثلة أدناه البيانات التالية:

```
CREATE TABLE A (  
    X varchar(255) PRIMARY KEY  
);  
CREATE TABLE B (  
    Y varchar(255) PRIMARY KEY  
);  
INSERT INTO A VALUES  
    ('Amy'),  
    ('John'),  
    ('Lisa'),  
    ('Marco'),  
    ('Phil');  
INSERT INTO B VALUES  
    ('Lisa'),  
    ('Marco'),  
    ('Phil'),  
    ('Tim'),  
    ('Vincent');
```

الدمج الداخلي (Inner Join)

في هذه الحالة، يجمع بين الصفوف اليسرى واليمنى المتطابقة.



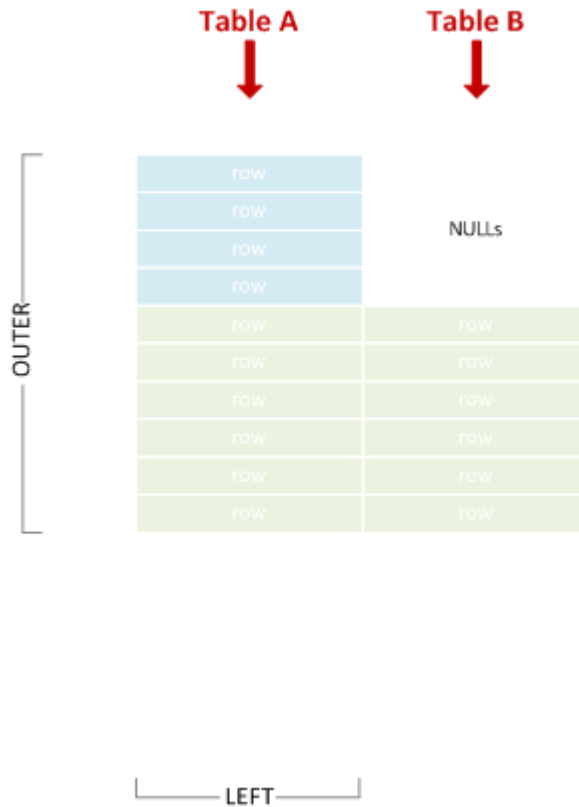
```
SELECT * FROM A JOIN B ON X = Y;
```

```
X      Y
```

```
-----
Lisa   Lisa
Marco  Marco
Phil   Phil
```

الدمج الخارجي اليساري (Left outer join)

أما في حالة الدمج الخارجي اليساري (Left outer join)، يُسمَّى اختصارًا الدمج اليساري، فيجمع بين الصفوف اليسرى واليمنى التي تحقّق الشرط، مع تضمين الصفوف اليسرى التي لا تحقّق الشرط.

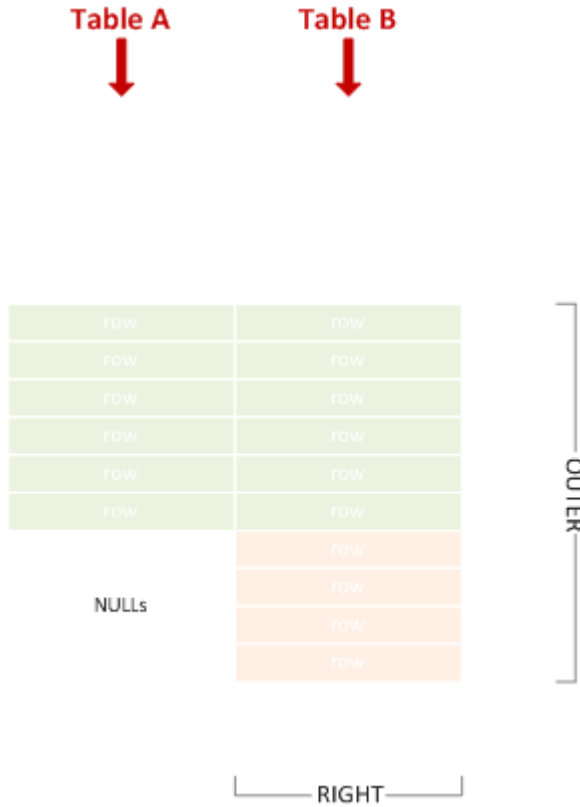


```
SELECT * FROM A LEFT JOIN B ON X = Y;
X      Y
-----
Amy    NULL
John   NULL
Lisa   Lisa
Marco  Marco
Phil   Phil
```

الدمج الخارجي اليميني (Right outer join)

وفي حالة الدمج الخارجي اليميني (Right outer join)، يُسَمَّى اختصارًا الدمج الأيمن،

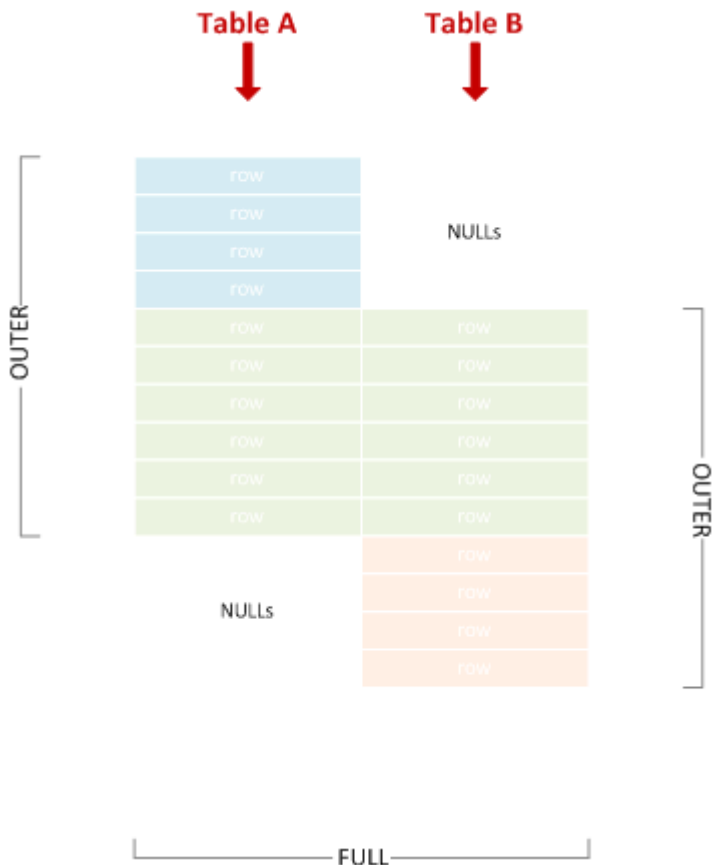
فيجمع بين الصفوف اليسرى واليمنى التي تحقق الشرط، مع تضمين الصفوف اليمنى التي لا تحقق الشرط.



```
SELECT * FROM A RIGHT JOIN B ON X = Y;
X      Y
-----
Lisa   Lisa
Marco  Marco
Phil   Phil
NULL   Tim
NULL   Vincent
```

الدمج الخارجي التام (Full outer join)

ننتقل إلى الدمج الخارجي التام (Full outer join)، يُسمى اختصارًا الدمج التام، فهو اتحاد لعمليتي الدمج اليساري واليمني.



```
SELECT * FROM A FULL JOIN B ON X = Y;
X      Y
-----
Amy    NULL
John   NULL
```

| | |
|-------|---------|
| Lisa | Lisa |
| Marco | Marco |
| Phil | Phil |
| NULL | Tim |
| NULL | Vincent |

الدمج شبه اليساري (Left Semi Join)

يدمج هذا النوع الصفوف اليسرى التي تتطابق مع الصفوف اليمنى.

Table A



Table B



| |
|-----|
| row |
| row |
| row |
| row |
| row |
| row |

SEMI

LEFT

```
SELECT * FROM A WHERE X IN (SELECT Y FROM B);
X
-----
Lisa
```


Marco
Phil

الدمج شبه اليميني (Right Semi Join)

يدمج هذا النوع الصفوف اليمنى التي تطابق الصفوف اليسرى.

Table A



Table B



| |
|-----|
| row |
| row |
| row |
| row |
| row |
| row |
| row |

SEMI

RIGHT

```
SELECT * FROM B WHERE Y IN (SELECT X FROM A);
Y
-----
Lisa
```

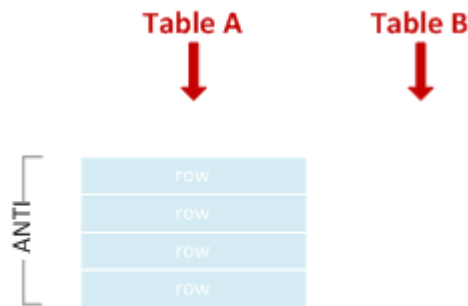
Marco
Phil

لا توجد صياغة للعبارة IN مُخصّصة للدمج شبه اليساري أو شبه اليميني فكل ما عليك فعله

هو تبديل مواضع الجدول في SQL.

الدمج شبه اليساري المعكوس (Left Anti Semi Join)

يُضمّن هذا النوع الصفوف اليسرى التي لا تتطابق مع الصفوف اليمينية.



SEMI

LEFT

```
SELECT * FROM A WHERE X NOT IN (SELECT Y FROM B);
X
----
Amy
John
```

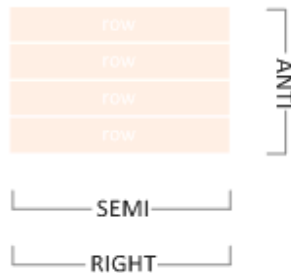
تنبيه: استخدام NOT IN في الأعمدة التي تقبل القيم المعدومة NULL قد يسبب بعض المشاكل (للمزيد من التفاصيل، زر [هذه الصفحة](#)).

الدمج شبه اليميني المعكوس (Right Anti Semi Join)

يُضمَّن هذا النوع الصفوف اليمنى التي لا تطابق الصفوف اليسرى.

Table A Table B

↓ ↓



```
SELECT * FROM B WHERE Y NOT IN (SELECT X FROM A);
Y
-----
Tim
Vincent
```

لا توجد صياغة للعبارة IN مُخصَّصة للدمج شبه اليساري أو شبه اليميني المعكوس فكل ما عليك فعله هو تبديل مواضع الجدول في SQL.

الدمج المتقاطع (Cross Join)

يُجرى هذا النوع من الدمج جداءً ديكارتيًا (Cartesian product) بين الصفوف اليسرى والصفوف اليمنى.

```
SELECT * FROM A CROSS JOIN B;
X      Y
-----
Amy    Lisa
John   Lisa
Lisa   Lisa
Marco  Lisa
Phil   Lisa
Amy    Marco
John   Marco
Lisa   Marco
Marco  Marco
Phil   Marco
Amy    Phil
John   Phil
Lisa   Phil
Marco  Phil
Phil   Phil
Amy    Tim
John   Tim
Lisa   Tim
```

| | |
|-------|---------|
| Marco | Tim |
| Phil | Tim |
| Amy | Vincent |
| John | Vincent |
| Lisa | Vincent |
| Marco | Vincent |
| Phil | Vincent |

يكافئ الدمج المتقاطع دمجًا داخليًا ذا شرط يتحقق دائمًا، لذا سيعيد الاستعلام التالي

النتيجة نفسها:

```
SELECT * FROM A JOIN B ON 1 = 1;
```

الدمج الذاتي (Self-Join)

يشير هذا النوع من الدمج إلى دمج الجدول إلى نفسه، ويمكن أن تكون عملية الدمج الذاتي

من أي نوع من أنواع الدمج التي ناقشناها أعلاه. إليك مثالاً حول عملية دمج ذاتي داخلي

(inner self-join):

```
SELECT * FROM A A1 JOIN A A2 ON LEN(A1.X) < LEN(A2.X);
```

| | |
|------|-------|
| X | X |
| ---- | ---- |
| Amy | John |
| Amy | Lisa |
| Amy | Marco |
| John | Marco |
| Lisa | Marco |
| Phil | Marco |
| Amy | Phil |

الدمج الخارجي اليساري (Left Outer Join)

يضمن الدمج الخارجي اليساري (المعروف أيضًا باسم الدمج اليساري أو الدمج الخارجي)

جميع صفوف الجدول الأيسر وفي حال عدم وجود صف مطابق في الجدول الأيمن، فسيُعطي الحقل المقابل القيمة NULL.

سيختار المثال التالي جميع الأقسام (departments) والأسماء الأولى للموظفين الذين يعملون في تلك الأقسام. وستُعاد الأقسام التي لا تحتوي على موظفين، مع إعطاء اسم الموظف المقابل لها القيمة NULL:

```
SELECT Departments.Name, Employees.FName
FROM Departments
LEFT OUTER JOIN Employees
ON Departments.Id =
Employees.DepartmentId
```

سنحصل على الخرج التالي:

| Employees.FName | Departments.Name |
|-----------------|------------------|
| James | HR |
| John | HR |
| Johnathon | HR |
| Michael | Sales |
| NULL | Tech |

سنشرح الاستعلام؛ يوجد جدولان في عبارة FROM، وهما:

| HireDate | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|---------|-------|----|
| 01-01-2002 | 1000 | 1 | NULL | 1234567890 | Smith | James | 1 |
| 23-03- | 400 | 1 | 1 | 246810 | Johnson | John | 2 |

| HireDate | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|------------|--------|--------------|-----------|-------------|----------|-----------|----|
| 2005 | | | | 1214 | | | |
| 12-05-2009 | 600 | 2 | 1 | 1357911131 | Williams | Michael | 3 |
| 24-07-2016 | 500 | 1 | 2 | 1212121212 | Smith | Johnathon | 4 |

وهذا هو الجدول الثاني:

| Name | Id |
|-------|----|
| HR | 1 |
| Sales | 2 |
| Tech | 3 |

في المرحلة الأولى، يُنشأ جداء ديكارتي للجدولين، وينتج عنه جدول وسيط. تحدّد السجلات التي تفي بشرط الدمج (والذي هو في هذه الحالة: Departments.Id = Employees.DepartmentId)؛ وتُمرّر إلى المرحلة التالية من الاستعلام. لَمَّا كان هذا الدمج دمجًا خارجيًا يساريًا (LEFT OUTER JOIN)، فسُتعاد جميع السجلات الموجودة في الجانب الأيسر من عملية الدمج (أي الأقسام Departments)، في حين تُعطى السجلات الموجودة على الجانب الأيمن القيمة المعدومة (NULL) في حال لم تُتطابق شرط الدمج.

| HireDate | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|----------|--------|--------------|-----------|-------------|-------|-------|----|
| 01-01- | 1000 | 1 | NULL | 123456 | Smitd | James | 1 |

| HireDate | Salary | DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|-------------------|------------|--------------|-----------|-------------------|-----------------|------------------|----------|
| 2002 | | | | 7890 | | | |
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2468101214 | Johnson | John | 2 |
| 12-05-2009 | 600 | 2 | 1 | 1357911131 | Williams | Michael | 3 |
| 24-07-2016 | 500 | 1 | 2 | 1212121212 | Smitd | Johnatdon | 4 |
| 01-01-2002 | 1000 | 1 | NULL | 1234567890 | Smith | James | 1 |
| 23-03-2005 | 400 | 1 | 1 | 2468101214 | Johnson | John | 2 |
| 12-05-2009 | 600 | 2 | 1 | 1357911131 | Williams | Michael | 3 |
| 24-07-2016 | 500 | 1 | 2 | 1212121212 | Smith | Johnathon | 4 |
| 01-01-2002 | 1000 | 1 | NULL | 1234567890 | Smith | James | 1 |

بعد ذلك، تُقِيم كل التعبيرات المستخدمة في عبارة SELECT لإعادة الجدول التالي:

| Employees.FName | Departments.Name |
|-----------------|------------------|
| James | HR |

| Employees.FName | Departments.Name |
|-----------------|------------------|
| John | HR |
| Richard | Sales |
| NULL | Tech |

2. الدمج الضمني (Implicit Join)

يمكن أيضاً إجراء عملية الدمج على عدّة جداول، حيث توضع في عبارة from مفصولة بالفاصلة الأجنبية ، مع تحديد العلاقة بينها في العبارة where. تسمى هذه التقنية «الدمج الضمني» (Implicit Join)، أو الدمج الغير مباشر لأنها لا تحتوي فعلياً العبارة (join).
تدعم جميع أنظمة إدارة قواعد البيانات (RDBMSs) هذه التقنية، ولكن ينصح بتجنب استخدامها للأسباب التالية:

- قد تتداخل صياغة الدمج الضمني مع صياغة الدمج المتقاطع (cross join)، وهو ما قد يؤدي إلى إعادة نتائج غير صحيحة، خاصةً إذا كان الاستعلام يحتوي الكثير من عمليات الدمج.
- إذا كنت تنوي استخدام الدمج المتقاطع، فلن يكون ذلك واضحاً من الصياغة (اكتب CROSS JOIN بدلاً من ذلك)، ومن المحتمل أن يعدّلها شخص ما أثناء صيانة الشيفرة دون أن ينتبه.

سيختار المثال التالي أسماء الموظفين الأولى وكذلك أسماء الأقسام التي يعملون فيها:

```
SELECT e.FName, d.Name
FROM Employee e, Departments d
WHERE e.DepartmentId = d.Id
```

سنحصل على الخرج التالي:

| d.Name | e.FName |
|--------|---------|
| HR | James |
| HR | John |
| Sales | Richard |

1. الدمج المتقاطع (CROSS JOIN)

يُجرى الدمج المتقاطع جداءً ديكارتيًا (Cartesian product) على جدولين (الجداء

الديكارتي هو عملية تُجمَع كل صف من الجدول الأول مع كل صف من الجدول الثاني).

على سبيل المثال، إذا كان كل من الجدولين TABLEA و TABLEB يحويان 20 صفًا، فستتألف

النتيجة المُعادَة من $20 \times 20 = 400$ صفًا.

إليك المثال التالي:

```
SELECT d.Name, e.FName
FROM Departments d
CROSS JOIN Employees e;
```

سنحصل على الخرج التالي:

| e.FName | d.Name |
|-----------|--------|
| James | HR |
| John | HR |
| Michael | HR |
| Johnathon | HR |
| James | Sales |
| John | Sales |
| Michael | Sales |

| e.FName | d.Name |
|-----------|--------|
| Johnathon | Sales |
| James | Tech |
| John | Tech |
| Michael | Tech |
| Johnathon | Tech |

يوصى بكتابة CROSS JOIN بشكل صريح إن أردت إجراء دمج ديكراتي دفقاً للبس.

3. التطبيق المتقاطع والدمج الحرفي

هناك نوع خاص من الدمج يُسمى «الدمج الحرفي» (LATERAL JOIN)، والذي يُعرّف أيضًا باسم التطبيق المتقاطع [CROSS APPLY] أو التطبيق الخارجي [OUTER APPLY] في كلٍّ من SQL Server و Oracle) وقد أُضيف حديثًا إلى الإصدار 9.3 وما بعده من PostgreSQL. الفكرة الأساسية التي يبني عليها هذا النوع من الدمج هي أنه سيتم تطبيق دالة (أو استعلام فرعي مُضمَّن [inline subquery]) على كل الصفوف الناتجة عن عملية الدمج؛ هذا يتيح التحكم في عملية الدمج، مثلًا يمكنك الاكتفاء بدمج أول مُدخَل يحقق شرط الدمج (matching entry) في الجدول الآخر.

يكمن الاختلاف بين الدمج العادي والدمج الحرفي في حقيقة أنه يمكنك استخدام عمود سبق أن دمجته في استعلام فرعي (subquery) طبَّقته تقاطعيًا (CROSS APPLY).

إليك صياغة الدمج الحرفي:

• PostgreSQL 9.3 والإصدارات الأحدث:

```
left | right | inner JOIN LATERAL
```

SQL Server •

CROSS | OUTER APPLY

LEFT JOIN LATERAL وكذلك CROSS APPLY و INNER JOIN LATERAL

و OUTER APPLY. إليك المثال التالي (الإصدار 9.3 وما بعده من PostgreSQL):

```
SELECT * FROM T_Contacts
--LEFT JOIN T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit ON
MAP_CTCOU_CT_UID = T_Contacts.CT_UID AND
MAP_CTCOU_SoftDeleteStatus = 1
--WHERE T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit.MAP_CTCOU_UID IS
NULL -- 989
LEFT JOIN LATERAL
(
  SELECT
    --MAP_CTCOU_UID
    MAP_CTCOU_CT_UID
    ,MAP_CTCOU_COU_UID
    ,MAP_CTCOU_DateFrom
    ,MAP_CTCOU_DateTo
  FROM T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit
  WHERE MAP_CTCOU_SoftDeleteStatus = 1
  AND MAP_CTCOU_CT_UID = T_Contacts.CT_UID
  /*
  AND
  (
    (__in_DateFrom <=
T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit.MAP_KTKOE_DateTo)
    AND
    (__in_DateTo >=
T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit.MAP_KTKOE_DateFrom)
  )
  */
  ORDER BY MAP_CTCOU_DateFrom
  LIMIT 1
) AS FirstOE
```

وهذا مثال يخض SQL-Server:

```

SELECT * FROM T_Contacts
--LEFT JOIN T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit ON
MAP_CTCOU_CT_UID = T_Contacts.CT_UID AND
MAP_CTCOU_SoftDeleteStatus = 1
--WHERE T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit.MAP_CTCOU_UID IS
NULL -- 989
-- CROSS APPLY -- = INNER JOIN
OUTER APPLY -- = LEFT JOIN
(
  SELECT TOP 1
  --MAP_CTCOU_UID
  MAP_CTCOU_CT_UID
  ,MAP_CTCOU_COU_UID
  ,MAP_CTCOU_DateFrom
  ,MAP_CTCOU_DateTo
  FROM T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit
  WHERE MAP_CTCOU_SoftDeleteStatus = 1
  AND MAP_CTCOU_CT_UID = T_Contacts.CT_UID
  /*
  AND
  (
    (@in_DateFrom <=
T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit.MAP_KTKOE_DateTo)
  AND
    (@in_DateTo >=
T_MAP_Contacts_Ref_OrganisationalUnit.MAP_KTKOE_DateFrom)
  )
  */
  ORDER BY MAP_CTCOU_DateFrom
) AS FirstOE

```

بالانتقال إلى Apply، فستُستخدم هذه العبارة لتطبيق دالة على جدول. سننشئ جدولاً

Department لتخزين المعلومات الخاصة بالأقسام. ثم نشئ جدولاً Employee يحتوي معلومات

حول الموظفين. ينتمي كل موظف إلى قسم معيّن، وبالتالي، فإنّ لجدول الموظفين مرجعًا متكاملًا (referential integrity) مع جدول الأقسام.

يختار الاستعلام الأول البيانات من جدول الأقسام، ثم يستخدم العبارة CROSS APPLY لتقييم جدول الموظفين نسبة إلى سجلات جدول الأقسام. أمّا الاستعلام التالي، فيدمج جدول الأقسام إلى جدول الموظفين، ثم يعيد جميع السجلات التي تحقّق شرط الدمج:

```
SELECT *
FROM Department D
CROSS APPLY (
    SELECT *
    FROM Employee E
    WHERE E.DepartmentID = D.DepartmentID
) A
GO
SELECT *
FROM Department D
INNER JOIN Employee E
ON D.DepartmentID = E.DepartmentID
```

لو نظرت إلى النتائج الفعّادة، فستلاحظ أنّ الاستعلامين يعيدان نفس النتائج؛ قد تسأل إن: كيف تختلف CROSS APPLY عن JOIN، وهل أداؤها أحسن.

يختار الاستعلام الأول في الشيفرة التالية البيانات من جدول الأقسام، ثم يستخدم OUTER APPLY لتقييم جدول الموظفين نسبة إلى كل سجل من سجلات جدول الأقسام. تُعطى قيم الصفوف الغير متطابقة مع أحد في جدول الموظفين القيمة المعدومة NULL، كما هو حال الصّفين 5 و 6.

يستخدم الاستعلام الثاني الدمج الخارجي اليساري LEFT OUTER JOIN بين جدول الأقسام وجدول الموظفين. وكما هو متوقع، يعيد الاستعلام كافّة الصفوف من جدول الأقسام؛ بما فيها الصفوف التي ليس لها مقابل في جدول الموظفين.

```

SELECT *
FROM Department D
OUTER APPLY (
    SELECT *
    FROM Employee E
    WHERE E.DepartmentID = D.DepartmentID
) A
GO
SELECT *
FROM Department D
LEFT OUTER JOIN Employee E
    ON D.DepartmentID = E.DepartmentID
GO

```

رغم أنّ الاستعلامين أعلاه يعيدان المعلومات نفسها، فإنّ خطة التنفيذ تختلف بعض الشيء. بيد أنّه لن يكون هناك اختلاف يُذكر في الأداء.

يكون استخدام المعامل APPLY في بعض الحالات ضروريًا. ففي المثال التالي، سننشئ دالة جدولية (table-valued function)، تقبل الحقل DepartmentID كمعامل، وتعيد جميع الموظفين المنتمين إلى القسم ذي المعرّف DepartmentID. يختار الاستعلام التالي البيانات من الجدول Department ويستخدم CROSS APPLY مع الدالة التي أنشأناها. يُمرّر الحقل DepartmentID من كل صف من الجدول الخارجي (outer table، أي الجدول Department)، ثم يطبق الدالة على كل صف بشكل يماثل الاستعلامات الفرعية المرتبطة (correlated subquery).

يستخدم الاستعلام الثاني OUTER APPLY بدلاً من CROSS APPLY، وبالتالي، فعلى عكس التطبيق المتقاطع CROSS APPLY الذي لا يعيد إلا البيانات المرتبطة (correlated data)، يعيد التطبيق الخارجي OUTER APPLY البيانات غير المرتبطة أيضًا، مع وضع القيم المدمومة (NULL) في الأعمدة غير الموجودة.

```

CREATE FUNCTION dbo.fn_GetAllEmployeeOfADepartment (@DeptID AS
int)
RETURNS TABLE
AS
    RETURN
    (
    SELECT
        *
    FROM Employee E
    WHERE E.DepartmentID = @DeptID
    )
GO
SELECT
    *
FROM Department D
CROSS APPLY dbo.fn_GetAllEmployeeOfADepartment(D.DepartmentID)
GO
SELECT
    *
FROM Department D
OUTER APPLY dbo.fn_GetAllEmployeeOfADepartment(D.DepartmentID)
GO

```

قد يتبادر إلى ذهنك السؤال التالي: هل يمكننا استخدام عملية دمج بسيطة بدلاً من استخدام الاستعلامات أعلاه؟ الجواب هو "لا"، إذا استبدلت CROSS / OUTER APPLY في الاستعلامات أعلاه بعملية الدمج INNER JOIN أو LEFT OUTER JOIN، وحددت العبارة ON (مثلاً $1 = 1$)، ثم نُفذت الاستعلام، فسُطرِح الخطأ:

The multi-part identifier "D.DepartmentID" could not be bound.

ذلك أنه يكون سياق تنفيذ الاستعلام الخارجي في عمليات الدمج مختلفاً عن سياق تنفيذ الدالة (أو الجدول المشتق [derived table])، ولا يمكنك تمرير قيمة أو متغير من الاستعلام الخارجي إلى الدالة كعامل، لهذا يجب استخدام المعامل APPLY في مثل هذه الاستعلامات.

1. الدمج التام (FULL JOIN)

هناك نوع آخر من الدمج أقل شهرة من غيره، وهو الدمج التام (FULL JOIN). يعيد الدمج التام الخارجي (FULL OUTER JOIN) جميع صفوف الجدول الأيسر، وكذلك جميع صفوف الجدول الأيمن. سترج صفوف الجدول الأيسر التي ليس لها مُطابِقات مقابلة في الجدول الأيمن، وكذلك في الحالة المعكوسة.

ملاحظة: لا تدعم MySQL الدمج التام.

إليك المثال التالي:

```
SELECT * FROM Table1
FULL JOIN Table2
ON 1 = 2
```

وهذا مثال آخر:

```
SELECT
    COALESCE(T_Budget.Year, tYear.Year) AS RPT_BudgetInYear
    ,COALESCE(T_Budget.Value, 0.0) AS RPT_Value
FROM T_Budget
FULL JOIN tfu_RPT_All_CreateYearInterval(@budget_year_from,
@budget_year_to) AS tYear
ON tYear.Year = T_Budget.Year
```

إن كنت تستخدم عمليات الحذف اللينة (soft-deletes)، والتي لا تحذف البيانات بشكل نهائي)، فسيُتعيّن عليك التحقق من حالة «الحذف المهمل» (soft delete) مرة أخرى في عبارة WHERE (لأنّ سلوك الدمج التام [FULL JOIN] يتصرف بشكل يشبه الاتحاد UNION)؛ عند إجراء الدمج التام، سيُتعيّن عليك عادةً السماح باستخدام القيمة المعدومة NULL في عبارة WHERE؛ وفي

حال نسبت ذلك، فسيتصرّف الدمج كما لو كان دمجًا داخليًا (INNER join)، وهو ما لا تريده عند إجراء الدمج التام.

إليك المثال التالي:

```
SELECT
  T_AccountPlan.AP_UID
  ,T_AccountPlan.AP_Code
  ,T_AccountPlan.AP_Lang_EN
  ,T_BudgetPositions.BUP_Budget
  ,T_BudgetPositions.BUP_UID
  ,T_BudgetPositions.BUP_Jahr
FROM T_BudgetPositions
FULL JOIN T_AccountPlan
  ON T_AccountPlan.AP_UID = T_BudgetPositions.BUP_AP_UID
  AND T_AccountPlan.AP_SoftDeleteStatus = 1
WHERE (1=1)
AND (T_BudgetPositions.BUP_SoftDeleteStatus = 1 OR
T_BudgetPositions.BUP_SoftDeleteStatus IS NULL)
AND (T_AccountPlan.AP_SoftDeleteStatus = 1 OR
T_AccountPlan.AP_SoftDeleteStatus IS NULL)
```

4. الدمج العودي (Recursive JOIN)

يُستخدَم الدمج العودي عادة للحصول على بيانات من نوع أب-ابن (parent-child data). في SQL، تُقدّم عمليات الدمج العودية باستخدام تعبيرات الجدول العادية كما يوضّح المثال التالي:

```
WITH RECURSIVE MyDescendants AS (
  SELECT Name
  FROM People
  WHERE Name = 'John Doe'
  UNION ALL
  SELECT People.Name
  FROM People
  JOIN MyDescendants ON People.Name = MyDescendants.Parent
```

```
)
SELECT * FROM MyDescendants;
```

5. الدمج الداخلي الصريح

يستعمل «الدمج الأولي» (basic join, يُسَمَّى أيضًا الدمج الداخلي [inner join]) عن

البيانات من جدولين، حيث تُحدّد العلاقة بينهما في عبارة join.

يستعمل المثال التالي عن أسماء الموظفين (FName) من جدول الموظفين Employees،

وأسماء الأقسام التي يعملون فيها (Name) من جدول الأقسام Departments:

```
SELECT Employees.FName, Departments.Name
FROM Employees
JOIN Departments
ON Employees.DepartmentId = Departments.Id
```

سنحصل على الخرج التالي:

| Departments.Name | Employees.FName |
|------------------|-----------------|
| HR | James |
| HR | John |
| Sales | Richard |

6. الدمج في استعلام فرعي

غالبًا ما يُستخدم الدمج في الاستعلامات الفرعية (Joining on a Subquery) للحصول

على بيانات مُجمّعة (aggregate data) من جدول يحتوي التفاصيل (الجدول الابن) وعرضها

جنبًا إلى جنب مع السجلات من الجدول الأصلي (الجدول الأب).

على سبيل المثال، قد ترغب في الحصول على عدد السجلات الفرعية (child records)، أو

متوسط قيم عمود معيّن في السجلات الفرعية، أو الصف ذو القيمة الأكبر أو الأصغر.

يستخدم هذا المثال الكُنَى (لتسهيل قراءة الاستعلامات التي تشمل عدّة جداول)، يعطي المثال فكرة عامّة عن كيفية صياغة عمليات دمج الاستعلامات الفرعية. إذ يعيد جميع صفوف الجدول الأصلي "Purchase Orders"، مع إعادة الصف الأول وحسب لكل سجل أصلي (parent record) من الجدول الفرعي PurchaseOrderLineItems.

```
SELECT po.Id, po.PODate, po.VendorName, po.Status, item.ItemNo,
       item.Description, item.Cost, item.Price
FROM PurchaseOrders po
LEFT JOIN
(
  SELECT l.PurchaseOrderId, l.ItemNo, l.Description, l.Cost,
  l.Price, Min(l.id) as Id
  FROM PurchaseOrderLineItems l
  GROUP BY l.PurchaseOrderId, l.ItemNo, l.Description, l.Cost,
  l.Price
) AS item ON item.PurchaseOrderId = po.Id
```

7. الاتحاد عبر UNION

تُستخدَم الكلمة المفتاحية UNION في SQL لدمج نتائج عبارتي SELECT دون تكرار. أي أنّها تشبه عملية الاتحاد المعروفة في علم المجموعات، قسم الرياضيات. من أجل استخدام UNION لدمج النتائج، يُشترَط أن يكون لكلا عبارتي SELECT عدد الأعمدة ونوع البيانات نفسه، ووفق الترتيب نفسه، ولكن يجوز أن تختلف أطوال الأعمدة. إليك الجدولين التاليين:

```
CREATE TABLE HR_EMPLOYEES
(
  PersonID int,
  LastName VARCHAR(30),
  FirstName VARCHAR(30),
  Position VARCHAR(30)
```

```
);
CREATE TABLE FINANCE_EMPLOYEES
(
    PersonID INT,
    LastName VARCHAR(30),
    FirstName VARCHAR(30),
    Position VARCHAR(30)
);
```

باستخدام UNION، يمكننا الحصول على جميع المدراء (manager) العاملين في القسمين HR

و Finance على النحو التالي:

```
SELECT
    FirstName, LastName
FROM
    HR_EMPLOYEES
WHERE
    Position = 'manager'
UNION ALL
SELECT
    FirstName, LastName
FROM
    FINANCE_EMPLOYEES
WHERE
    Position = 'manager'
```

تزيل العبارة UNION الصفوف المكررة من نتائج الاستعلام. لكن لما كان من الممكن أن يشترك

عدة أشخاص في نفس الاسم، ويحتلون نفس الموقع في كلا القسمين، فنستخدم عبارة UNION

ALL التي لا تزيل التكرارات.

يمكنك **تكنية** (aliasing) الأعمدة المُعادة عبر وضع الكنى في أول عبارات select على

النحو التالي:

```

SELECT
    FirstName as 'First Name', LastName as 'Last Name'
FROM
    HR_EMPLOYEES
WHERE
    Position = 'manager'
UNION ALL
SELECT
    FirstName, LastName
FROM
    FINANCE_EMPLOYEES
WHERE
    Position = 'manager'

```

هناك فرق أساسي بين UNION و UNION ALL:

- تدمج UNION مجموعاتي النتائج مع إزالة التكرارات من مجموعة النتائج
- تدمج UNION ALL مجموعتي النتائج دون إزالة التكرارات

من الأخطاء الشائعة استخدام UNION في المواضع التي لا تكون فيها حاجة إلى إزالة التكرار

من النتائج، فالكلفة الإضافية على الأداء قد تكون أكبر من المكاسب الناجمة عن إزالة التكرارات.

متى تستخدم UNION؟

لنفترض أنك تريد ترشيح الدول بحسب قيم سمتين (attributes) مختلفتين، وأنت أنشأت

فهارس منفصلة غير مُجمّعة (non-clustered indexes) لكل عمود. في هذه الحالة، يمكنك

استخدام UNION، التي تتيح لك استخدام كلا الفهرسين مع تجنّب التكرارات.

```

SELECT C1, C2, C3 FROM Table1 WHERE C1 = @Param1
UNION
SELECT C1, C2, C3 FROM Table1 WHERE C2 = @Param2

```

لن تُستخدم إلا الفهارس البسيطة في تنفيذ الاستعلامات، كما يمكنك تقليل عدد الفهارس

المنفصلة غير المُجمّعة (separate non-clustered indexes)، وهذا سيؤدي إلى تحسين الأداء.

متى تستخدم UNION ALL؟

لنفترض أنك تريد ترشيح جدول ما بحسب قيمتي سمتين، بيد أنك لا تحتاج إلى ترشيح السجلات المكررة (إمّا لأنّ ذلك لن يضر، أو أنّك صمّمت قاعدة البيانات بحيث لن ينتج أيّ تكرارات عن عملية الاتحاد).

```
SELECT C1 FROM Table1
UNION ALL
SELECT C1 FROM Table2
```

يمكن أن يكون استخدام UNION ALL مفيداً عند إنشاء معارض (Views) تدمج (join) بيانات صمّمت لكي تُقسّم وتوزّع عبر عدّة جداول (ربما لأسباب تتعلق بتحسين الأداء). ولما كانت البيانات مُقسّمة سلفاً، فإنّ جعل محرّك قاعدة البيانات يزيل التكرارات لن يضيف أيّ قيمة، وسيبطل الاستعلام.



أكبر موقع توظيف عن بعد في العالم العربي

ابحث عن الوظيفة التي تحقق أهدافك وطموحاتك
المهنية في أكبر موقع توظيف عن بعد

[تصفح الوظائف الآن](#)

دوال التعامل مع البيانات والنصوص

8

يستعرض هذا الفصل عددًا من أنواع الدوال، مثل الدوال التجميعية (aggregate functions) والدوال التحليلية (analytic functions) والدوال العددية.

1. الدوال التجميعية

يستعرض هذا القسم مجموعة من **الدوال التجميعية** (aggregate functions) المُستخدمة في SQL، وهي دوال تأخذ مجموعة من القيم، وتعيد قيمة واحدة.

1. التجميع الشرطي (Conditional aggregation)

إليك جدول المدفوعات التالي:

| Amount | Payment_type | Customer |
|--------|--------------|----------|
| 100 | Credit | Peter |
| 300 | Credit | Peter |
| 1000 | Credit | John |
| 500 | Debit | John |

تحسب الشيفرة التالية المجموع الكلي لرصيد أو دين كل موظف في الجدول:

```
select customer,
       sum(case when payment_type = 'credit' then amount else 0
            end) as credit,
       sum(case when payment_type = 'debit' then amount else 0
            end) as debit
from payments
group by customer
```

سنحصل على النتيجة التالية:

| Debit | Credit | Customer |
|-------|--------|----------|
| 0 | 400 | Peter |
| 500 | 1000 | John |

إليك الآن المثال التالي:

```
select customer,
       sum(case when payment_type = 'credit' then 1 else 0 end)
as credit_transaction_count,
       sum(case when payment_type = 'debit' then 1 else 0 end) as
debit_transaction_count
from payments
group by customer
```

هذا هو الخرج الناتج:

| debit_transaction_count | credit_transaction_count | Customer |
|-------------------------|--------------------------|----------|
| 0 | 2 | Peter |
| 1 | 1 | John |

ب. ضم القوائم (List Concatenation)

تُجمَع عملية ضم القوائم (List Concatenation) عناصر عمود أو تعبيرًا عن طريق جمع القيم في سلسلة نصية واحدة لكل مجموعة. يمكن أيضًا تحديد سلسلة نصية لفصل القيم (إما سلسلة نصية فارغة أو فاصلة)، كما يمكن تحديد ترتيب القيم المُعادَة. ورغم أنها ليست جزءًا من معيار SQL القياسي، إلا أن كل أنظمة قواعد البيانات العلائقية تدعمها.

MySQL •

```
SELECT ColumnA
       , GROUP_CONCAT(ColumnB ORDER BY ColumnB SEPARATOR ',') AS
```

```
ColumnBs
FROM TableName
GROUP BY ColumnA
ORDER BY ColumnA;
```

DB2 و Oracle •

```
SELECT ColumnA
, LISTAGG(ColumnB, ',') WITHIN GROUP (ORDER BY ColumnB) AS
ColumnBs
FROM TableName
GROUP BY ColumnA
ORDER BY ColumnA;
```

PostgreSQL •

```
SELECT ColumnA
, STRING_AGG(ColumnB, ',' ORDER BY ColumnB) AS ColumnBs
FROM TableName
GROUP BY ColumnA
ORDER BY ColumnA;
```

2016 قبل SQL Server •

```
WITH CTE_TableName AS (
SELECT ColumnA, ColumnB
FROM TableName)
SELECT t0.ColumnA
, STUFF((
SELECT ',' + t1.ColumnB
FROM CTE_TableName t1
WHERE t1.ColumnA = t0.ColumnA
ORDER BY t1.ColumnB
FOR XML PATH('')), 1, 1, '') AS ColumnBs
FROM CTE_TableName t0
GROUP BY t0.ColumnA
ORDER BY ColumnA;
```

• SQL Azure و SQL Server 2017

```
SELECT ColumnA
, STRING_AGG(ColumnB, ',') WITHIN GROUP (ORDER BY ColumnB)
AS ColumnBs
FROM TableName
GROUP BY ColumnA
ORDER BY ColumnA;
```

• SQLite (بدون ترتيب)

```
SELECT ColumnA
, GROUP_CONCAT(ColumnB, ',') AS ColumnBs
FROM TableName
GROUP BY ColumnA
ORDER BY ColumnA;
```

يتطلب الترتيب استخدام استعمال فرعي (subquery)، أو تعبيرًا جدوليًا CTE، وهو مجموعة نتائج مؤقتة يمكنك الرجوع إليها داخل عبارات SELECT أو INSERT أو UPDATE أو DELETE الأخرى:

```
WITH CTE_TableName AS (
    SELECT ColumnA, ColumnB
    FROM TableName
    ORDER BY ColumnA, ColumnB)
SELECT ColumnA
, GROUP_CONCAT(ColumnB, ',') AS ColumnBs
FROM CTE_TableName
GROUP BY ColumnA
ORDER BY ColumnA;
```

ج. حساب المجموع عبر SUM

تجمع الدالة Sum() قيم صفوف مجموعة النتائج مع استخدام group by أو قيم كل الصفوف بدون group by.

المثال التالي لا يستخدم العبارة `group by`:

```
select sum(salary) TotalSalary
from employees;
```

سنحصل على الخرج التالي:

| TotalSalary |
|-------------|
| 2500 |

إليك مثال آخر يستخدم `group by`:

```
select DepartmentId, sum(salary) TotalSalary
from employees
group by DepartmentId;
```

الخرج الناتج:

| TotalSalary | DepartmentId |
|-------------|--------------|
| 2000 | 1 |
| 500 | 2 |

د. حساب المتوسط عبر `AVG`

تعيد الدالة التجميعية `AVG()` متوسط قيم تعبير مُعَيَّن، والتي عادةً ما تكون رقميًا في عمود. لنفترض أن لدينا جدولاً يحتوي على تعداد سكان مدن العالم. مثلاً، سجل مدينة نيويورك سيكون من هذا القبيل:

| year | population | city_name |
|------|------------|---------------|
| 2015 | 8,550,405 | New York City |
| ... | ... | New York City |

| | | |
|------|-----------|---------------|
| 2005 | 8,000,906 | New York City |
|------|-----------|---------------|

يحسب الاستعلام التالي متوسط عدد سكان مدينة نيويورك في الولايات المتحدة الأمريكية

في السنوات العشر الماضية:

```
select city_name, AVG(population) avg_population
from city_population
where city_name = 'NEW YORK CITY';
```

لاحظ كيف لم توضع السنة في الاستعلام، وذلك لأننا نريد حساب متوسط عدد السكان

بمرور الوقت.

سنحصل على النتائج التالية:

| avg_population | city_name |
|----------------|---------------|
| 8,250,754 | New York City |

تنبيه: تُحوّل الدالة AVG القيم إلى أعداد، وهذا أمر ينبغي أن تأخذه بالحسبان دائمًا، خصوصًا عندما تستخدمها

مع قيم التاريخ والوقت.

ه. إحصاء الصفوف عبر Count

يمكنك استخدام الدالة Count() لحساب عدد الصفوف:

```
SELECT count(*) TotalRows
FROM employees;
```

النتيجة:

TotalRows

4

يحصي المثال التالي الموظفين في كل قسم:

```
SELECT DepartmentId, count(*) NumEmployees
FROM employees
GROUP BY DepartmentId;
```

الخرج الناتج:

| NumEmployees | DepartmentId |
|--------------|--------------|
| 3 | 1 |
| 1 | 2 |

يمكنك إحصاء الصفوف أو المدخلات بحسب الأعمدة أو التعابير مع عدم احتساب القيم

المعدومة NULL:

```
SELECT count(ManagerId) mgr
FROM EMPLOYEES;
```

النتيجة:

| mgr |
|-----|
| 3 |

(هناك قيمة واحدة فقط معدومة في العمود managerID .)

يمكنك أيضاً استخدام DISTINCT داخل دالة أخرى (مثل COUNT) لتجئب إعادة العناصر

المكثرة على النحو التالي:


```
SELECT COUNT(ContinentCode) AllCount
,          COUNT(DISTINCT ContinentCode) SingleCount
FROM Countries;
```

ستعيد الشيفرة أعلاه قيمًا مختلفة، إذ لن تحسب SingleCount إلا عدد القارات الفريدة (أي غير المكررة)، وذلك على خلاف AllCount التي ستحسب التكرارات أيضًا. إذا طبّقنا الشيفرة أعلاه على جدول القارات التالي:

| ContinentCode |
|---------------|
| OC |
| EU |
| AS |
| NA |
| NA |
| AF |
| AF |

فسنحصل على الخرج التالي:

```
AllCount: 7 SingleCount: 5
```

و. إيجاد أدنى قيمة عبر Min

تبحث الدالة Min() عن أصغر قيمة في العمود:

```
select min(age) from employee;
```

سيعيد المثال أعلاه أصغر قيمة في العمود age من جدول employee.

ز. إيجاد أكبر قيمة عبر Max

تبحث الدالة Max() عن القيمة القصوى في العمود:

```
select max(age) from employee;
```

سيعيد المثال أعلاه أكبر قيمة في العمود age من جدول employee.

2. التعامل مع الأنواع الرقمية

توفّر SQL العديد من الدوال الأنواع الأولية أو الرقمية (scalar functions)، تكون أغلب هذه الأنواع أنواعاً رقمية يمكن قياسها (المضمّنة التي تتيح التعامل مع تلك الأنواع، إذ تأخذ قيمة واحدة كمدخل، وتعيد قيمة واحدة لكل صف في مجموعة النتائج، ويمكنك استخدام هذه الدوال في أي موضع يكون استعمال التعبيرات جازز فيه داخل عبارات T-SQL.

1. التاريخ والوقت

في SQL، يُستخدَم النوعان date و time لتخزين المعلومات المتعلقة بالوقت. يتضمّن هذان النوعان الوقت time والتاريخ date والتوقيت المختصر smalldatetime والتوقيت الكامل datetime والتوقيت الكامل datetime2 - مبني على 24 ساعة - والتوقيت الإزاحي datetimeoffset أي فارق التوقيت مع التوقيت العالمي الموحد UTC. لكل واحد من هذه الأنواع تنسيق خاص كما يوضّح الجدول التالي:

| التنسيق | نوع البيانات |
|---------------------------|---------------|
| hh:mm:ss[.nnnnnnnn] | time |
| YYYY-MM-DD | date |
| YYYY-MM-DD hh:mm:ss | smalldatetime |
| YYYY-MM-DD hh:mm:ss[.nnn] | datetime |

| التنسيق | نوع البيانات |
|--|----------------|
| YYYY-MM-DD hh:mm:ss[.nnnnnnnn] | datetime2 |
| YYYY-MM-DD hh:mm:ss[.nnnnnnnn] [+/-]hh:mm | datetimeoffset |

تعيد الدالة DATENAME اسمًا أو جزءًا محددًا من قيمة التاريخ.

```
SELECT DATENAME (weekday, '2017-01-14') as Datename
```

الخرج الناتج عن الشيفرة أعلاه:

| Datename |
|----------|
| Saturday |

يمكنك استخدام الدالة GETDATE لتحديد التاريخ والوقت الحاليين للحاسوب الذي يُنفَّذ شيفرة SQL الحالية كما هو موضح في المثال التالي (لا تشمل هذه الدالة اختلاف المنطقة الزمنية).

```
SELECT GETDATE() as Systemdate
```

الخرج الناتج:

| Systemdate |
|-----------------------------|
| 11:11:47.7230728 2017-01-14 |

تعيد الدالة DATEDIFF الفرق بين تاريخين، ويحدد المعامل الأول الفمزر إلى هذه الدالة الجزء الذي تريد استخدامه من التاريخ لحساب الاختلاف. يمكن أن يساوي: year أو month أو week أو

day أو hour أو minute أو second أو millisecond. يُحدّد المعامل الثاني والثالث تاريخ البداية وتاريخ الانتهاء اللذين تريد حساب الفرق الزمني بينها على التوالي. إليك المثال التالي:

```
SELECT SalesOrderID, DATEDIFF(day, OrderDate, ShipDate)
AS 'Processing time'
FROM Sales.SalesOrderHeader
```

الخرج الناتج:

| Processing time | SalesOrderID |
|-----------------|--------------|
| 7 | 43659 |
| 7 | 43660 |
| 7 | 43661 |
| 7 | 43662 |

تتيح لك الدالة DATEADD إضافة مجال زمني إلى جزء مُحدّد من التاريخ كما يُوضّح المثال

التالي:

```
SELECT DATEADD (day, 20, '2017-01-14') AS Added20MoreDays
```

الخرج الناتج:

| Added20MoreDays |
|-------------------------|
| 00:00:00.000 2017-02-03 |

ب. التعديلات على الحروف (Character modifications)

توفّر SQL بعض الدوال التي يمكنها معالجة الأحرف، مثلا، يمكن تحويل الأحرف إلى أحرف

كبيرة أو صغيرة، أو تحويل الأرقام إلى أرقام منسقة تنسيقًا خاصًا. فتحوّل الدالة lower(char) الأحرف الممّزّة إليها إلى أحرف صغيرة:

```
SELECT customer_id, lower(customer_last_name) FROM customer;
```

يعيد الاستعلام أعلاه الاسم الأخير صغيرًا، أي يُحوّل SMITH إلى smith.

ج. دوال الضبط والتحويل

الدالة @@SERVERNAME هي إحدى الأمثلة عن دوال الضبط (configuration function) في

SQL، إذ تُوفّر هذه الدالة اسم الخادم المحلي الذي يُنفذ تعليمات SQL.

```
SELECT @@SERVERNAME AS 'Server'
```

النتائج:

| Server |
|--------|
| SQL064 |

في SQL، تحدث معظم عمليات التحويلات بين أنواع البيانات ضمنيًا، ودون أيّ تدخل من المستخدم. إن أردت تنفيذ عملية تحويل لا يمكن إجراؤها ضمنيًا، فيمكنك استخدام الدالتين CAST أو CONVERT.

صياغة CAST أبسط من صياغة CONVERT، بيد أنّ إمكانياتها محدودة. سنستخدم في المثال التالي كلا الدالتين CAST و CONVERT لتحويل نوع بيانات الوقت (datetime) إلى النوع varchar. تستخدم الدالة CAST دائمًا التنسيق الافتراضي مثلًا تمثّل التواريخ والأوقات بالتنسيق YYYY-MM-DD بالمقابل، تستخدم الدالة CONVERT تنسيق التاريخ والوقت الذي تحدّده أنت.

سنختار في المثال التالي التنسيق 3، والذي يُمثّل التنسيق dd/mm/yy:

```
USE AdventureWorks2012
```

```
GO
SELECT FirstName + ' ' + LastName + ' was hired on ' +
    CAST(HireDate AS varchar(20)) AS 'Cast',
    FirstName + ' ' + LastName + ' was hired on ' +
    CONVERT(varchar, HireDate, 3) AS 'Convert'
FROM Person.Person AS p
JOIN HumanResources.Employee AS e
ON p.BusinessEntityID = e.BusinessEntityID
GO
```

ستحصل على الخرج التالي:

| Convert | Cast |
|--------------------------------------|--|
| David Hamilton was hired on 04/02/03 | David Hamilton was hired on 2003-02-04 |

هناك مثال آخر على دوال التحويل، وهي الدالة PARSE. تُحوّل هذه الدالة سلسلة نصية إلى

نوع بيانات آخر.

في صياغة الدالة، عليك تحديد السلسلة النصية التي ترغب في تحويلها متبوعاً بالكلمة

المفتاحية AS، ثم تكتب نوع البيانات المطلوب. اختياريًا، يمكنك أيضًا تحديد الإعداد التقافي،

والذي يُحدّد تنسيق السلسلة النصية. في حال لم تُحدّده، فسُتستخدم لغة الجلسة.

إذا تُعدّر تحويل السلسلة النصية إلى تنسيق عددي أو تاريخ أو وقت، فسُيُطرح خطأ. وسيتعيّن

عليك حينئذٍ استخدام CAST أو CONVERT لإجراء عملية التحويل.

```
SELECT PARSE('Monday, 13 August 2012' AS datetime2 USING 'en-
US') AS 'Date in English'
```

الخرج التالي:

| Date in English |
|-----------------------------|
| 00:00:00.0000000 2012-08-13 |

د. الدوال المنطقية والرياضية

تقدّم SQL دالتين منطقيتين، وهما CHOOSE و IIF. تعيد الدالة CHOOSE عنصرًا من قائمة من القيم استنادًا إلى فهرسه في القائمة وينبغي أن يكون المعامل الأول، الذي يُمثّل الفهرس، عددًا صحيحًا بينما تحدّد المعاملات التالية قيم القائمة.

سنستخدم في المثال التالي الدالة CHOOSE لإعادة المُدخّل الثاني في القائمة المعطاة.

```
SELECT CHOOSE(2, 'Human Resources', 'Sales', 'Admin',
'Marketing' ) AS Result;
```

النتيجة:

| Result |
|--------|
| Sales |

تعيد الدالة IIF القيمة true إن تحقّق شرطها، أو تعيد القيمة false خلاف ذلك. في صياغة عبارة الشرط، يُحدّد معامل التعبير الشرطي (boolean_expression) فيما يُحدّد المعامل الثاني (true_value) القيمة التي يجب إعادتها إذا لم يتحقّق الشرط، ويُحدّد المعامل الثالث (false_value) القيمة التي يجب أن تُعاد خلاف ذلك.

يستخدم المثال التالي الدالة IIF لإعادة إحدى قيمتين: إذا كانت مبيعات الموظف السنوية تتجاوز 200000، فسيكون ذلك الموظف مؤهلاً للحصول على مكافأة أو لن يكون مؤهلاً للحصول على مكافأة إن لم يتحقّق شرط المبيعات.

```
SELECT BusinessEntityID, SalesYTD,
IIF(SalesYTD > 200000, 'Bonus', 'No Bonus') AS 'Bonus?'
FROM Sales.SalesPerson
GO
```

هذا هو الناتج:

| ?Bonus | SalesYTD | BusinessEntityID |
|----------|--------------|------------------|
| Bonus | 559697.5639 | 274 |
| Bonus | 3763178.1787 | 275 |
| No Bonus | 172524.4512 | 285 |

تحتوي SQL العديد من الدوال الرياضية التي يمكنك استخدامها لإجراء عمليات حسابية على المُدخلات ثم إعادة نتائج عديدة منها الدالة SIGN، والتي تُعيد قيمة تمثل إشارة التعبير (expression sign) إذ تشير القيمة -1 إلى تعبير سالب، فيما تشير القيمة +1 إلى تعبير موجب، أما 0 فيشير إلى الصفر!

في المثال التالي، القيمة المُدخلة هي عدد سالب، لذا تُعاد النتيجة -1.

```
SELECT SIGN(-20) AS 'Sign'
```

النتائج:

| Sign |
|------|
| -1 |

هناك دالة رياضية أخرى، وهي الدالة POWER، والتي تحسب قوة أو أس تعبير برفعه إلى قوة مُحددة. في صياغة هذه الدالة، يُحدّد المعامل الأول التعبير العددي، فيما يُحدّد المعامل الثاني الأس أو القوة:

```
SELECT POWER(50, 3) AS Result
```

النتيجة:

Result

125000

3. الدوال التحليلية

تُستخدم الدوال التحليلية (analytic functions) لحساب قيمة فعّينة بناءً على مجموعة من القيم. على سبيل المثال، يمكنك استخدام الدوال التحليلية لحساب المجاميع الجارية (running totals)، أو النسب المئوية، أو النتيجة الأكبر داخل مجموعة.

1. LAG و LEAD

توفّر الدالة LAG البيانات الخاصّة بالصفوف التي تسبق الصف الحالي في مجموعة النتائج. على سبيل المثال، يمكنك في عبارة SELECT موازنة قيم الصف الحالي مع قيم الصف السابق. يمكنك استخدام تعبير عددي لتحديد القيم التي يجب موازنتها.

يمثّل معامل الإزاحة (offset) عدد الصفوف السابقة للصف الحالي التي ستُستخدم في الموازنة. في حال عدم تحديده، فستُستخدم القيمة الافتراضية 1.

يُحدّد المعامل الافتراضي default القيمة التي يجب إعادتها عندما يكون التعبير الموجود في الموضوع offset معدومًا (NULL). إذا لم تُحدّد قيمة لهذا المعامل، فستُستخدم القيمة الافتراضية NULL.

توفّر الدالة LEAD بيانات عن الصفوف التي تعقب الصف الحالي في مجموعة الصفوف. على سبيل المثال، في عبارة SELECT، يمكنك موازنة قيم الصف الحالي مع قيم الصف اللاحق. يمكن تحديد القيم التي يجب موازنتها باستخدام تعبير رقمي.

يمثّل معامل الإزاحة (offset) عدد الصفوف اللاحقة للصف الحالي التي ستُستخدم في الموازنة. يُحدّد المعامل default القيمة التي ينبغي أن تُعاد عندما يكون التعبير الموجود عند

موضع الإزاحة معدومًا (NULL). إذا لم تُحدّد هذين المعاملين، فسُتستخدم القيمتان الافتراضيتان لهذين المعاملين، واللتان تساويان 1 و NULL على التوالي.

يستخدم المثال التالي الدالتين LEAD و LAG لموازنة قيم المبيعات الحالية لكل موظف مع قيم الموظفين المذكورين قبله وبعده، مع ترتيب السجلات بناءً على قيمة العمود BusinessEntityID.

```
SELECT BusinessEntityID, SalesYTD,
LEAD(SalesYTD, 1, 0) OVER(ORDER BY BusinessEntityID) AS "Lead
value",
LAG(SalesYTD, 1, 0) OVER(ORDER BY BusinessEntityID) AS "Lag
value"
FROM SalesPerson;
```

الخرج الناتج:

| Lag value | Lead value | SalesYTD | BusinessEntityID |
|--------------|--------------|--------------|------------------|
| 0.0000 | 3763178.1787 | 559697.5639 | 274 |
| 559697.5639 | 4251368.5497 | 3763178.1787 | 275 |
| 3763178.1787 | 3189418.3662 | 4251368.5497 | 276 |
| 4251368.5497 | 1453719.4653 | 3189418.3662 | 277 |
| 3189418.3662 | 2315185.6110 | 1453719.4653 | 278 |
| 1453719.4653 | 1352577.1325 | 2315185.6110 | 279 |

ب. PERCENTILE_CONT و PERCENTILE_DISC

تسرد الدالة PERCENTILE_DISC قيمة أول مُدخّل يكون التوزيع التراكمي (cumulative distribution) عنده أعلى من المئين (percentile) الذي قدّمته باستخدام المعامل

`numeric_literal`. تُجَمِّع القيم حسب مجموعة الصفوف (rowset) أو حسب التوزيع (partition) كما هو مُحدَّد في عبارة `WITHIN GROUP`.

تشبه `PERCENTILE_CONT` الدالة `PERCENTILE_DISC`، بيد أنها تُعيد متوسط مجموع أول مُدخل يحقق الشرط مع المُدخل التالي.

```
SELECT BusinessEntityID, JobTitle, SickLeaveHours,
       CUME_DIST() OVER(PARTITION BY JobTitle ORDER BY
       SickLeaveHours ASC)
       AS "Cumulative Distribution",
       PERCENTILE_DISC(0.5) WITHIN GROUP(ORDER BY SickLeaveHours)
       OVER(PARTITION BY JobTitle) AS "Percentile Discreet"
FROM Employee;
```

لإيجاد القيمة التي تطابق أو تتجاوز المئين 0.5، عليك تمرير المئين كقيمة عددية صرفة (numeric literal) إلى دالة المئين الكسري `PERCENTILE_DISC`. وينتج عن تطبيق هذه الدالة على مجموعة النتائج قائمة مؤلفة من قيم الصف التي يكون التوزيع التراكمي عندها أعلى من المئين المُحدَّد.

| Percentile Discreet | Cumulative Distribution | SickLeaveHours | JobTitle | BusinessEntity ID |
|---------------------|-------------------------|----------------|------------------------|-------------------|
| 56 | 0.25 | 55 | Application Specialist | 272 |
| 56 | 0.75 | 56 | Application Specialist | 268 |
| 56 | 0.75 | 56 | Application Specialist | 269 |
| 56 | 1 | 57 | Application Specialist | 267 |

يمكنك أيضاً استخدام دالة المئين المتصل `PERCENTILE_CONT` (أي Percentile

(Continuous)، والتي ينتج عن تطبيقها على مجموعة النتائج متوسط مجموع قيمة النتيجة مع أعلى قيمة مواءية تحقق الشرط.

```
SELECT BusinessEntityID, JobTitle, SickLeaveHours,
       CUME_DIST() OVER(PARTITION BY JobTitle ORDER BY
SickLeaveHours ASC)
       AS "Cumulative Distribution",
       PERCENTILE_DISC(0.5) WITHIN GROUP(ORDER BY SickLeaveHours)
       OVER(PARTITION BY JobTitle) AS "Percentile Discreet",
       PERCENTILE_CONT(0.5) WITHIN GROUP(ORDER BY SickLeaveHours)
       OVER(PARTITION BY JobTitle) AS "Percentile Continuous"
FROM Employee;
```

الخرج الناتج:

| Percentile Continuous | Percentile Discreet | Cumulative Distribution | SickLeaveHours | JobTitle | BusinessEntityID |
|-----------------------|---------------------|-------------------------|----------------|------------------------|------------------|
| 56 | 56 | 0.25 | 55 | Application Specialist | 272 |
| 56 | 56 | 0.75 | 56 | Application Specialist | 268 |
| 56 | 56 | 0.75 | 56 | Application Specialist | 269 |
| 56 | 56 | 1 | 57 | Application Specialist | 267 |

ج. **FIRST_VALUE**

يمكنك استخدام الدالة FIRST_VALUE لتحديد القيمة الأولى في مجموعة نتائج مرتبة:

```
SELECT StateProvinceID, Name, TaxRate,
       FIRST_VALUE(StateProvinceID)
       OVER(ORDER BY TaxRate ASC) AS FirstValue
```

```
FROM SalesTaxRate;
```

في هذا المثال، تُستخدم الدالة FIRST_VALUE لإعادة قيمة الحقل ID الخاص بالولاية أو المقاطعة التي لها أدنى معدّل للضريبة. فيما تُستخدم العبارة OVER لترتيب معدّلات الضريبة للحصول على أدنى معدّل. إليك جدول الضرائب:

| FirstValue | TaxRate | Name | StateProvinceID |
|------------|---------|-------------------------------|-----------------|
| 74 | 5.00 | Utah State Sales Tax | 74 |
| 74 | 6.75 | Minnesota State Sales Tax | 36 |
| 74 | 7.00 | Massachusetts State Sales Tax | 30 |
| 74 | 7.00 | Canadian GST | 1 |
| 74 | 7.00 | Canadian GST | 57 |
| 74 | 7.00 | Canadian GST | 63 |

د. LAST_VALUE

تعيد الدالة LAST_VALUE القيمة الأخيرة في مجموعة نتائج مرتبة.

```
SELECT TerritoryID, StartDate, BusinessentityID,
       LAST_VALUE(BusinessentityID)
       OVER(ORDER BY TerritoryID) AS LastValue
FROM SalesTerritoryHistory;
```

يستخدم المثال أعلاه الدالة LAST_VALUE لإعادة القيمة الأخيرة لكل مجموعة من الصفوف

في مجموعة القيم المُرتَّبة.

| LastValue | BusinessentityID | StartDate | TerritoryID |
|-----------|------------------|----------------------------|-------------|
| 283 | 280 | 2005-07-01 00.00.00.000 | 1 |
| 283 | 284 | 2006-11-01 00.00.00.000 | 1 |
| 283 | 283 | 2005-07-01 00.00.00.000 | 1 |
| 275 | 277 | 2007-01-01 00.00.00.000 | 2 |
| 275 | 275 | 2005-07-01 00.00.00.000 | 2 |
| 277 | 275 | 2007-01-01 00.00.00.000 | 3 |

٥. PERCENT_RANK و CUME_DIST

تحسب الدالة PERCENT_RANK ترتيب الصف بالنسبة لمجموعة الصفوف، إذ تُحسب النسبة المئوية نسبةً إلى عدد الصفوف في المجموعة التي تقل قيمتها عن الصف الحالي. تُعطى للقيمة الأولى في مجموعة النتائج دائمًا النسبة المئوية 0. بالمقابل، فالنسبة المئوية للقيمة العليا - أو الأخيرة - في المجموعة تساوي دائمًا 1.

تحسب الدالة CUME_DIST الموضع النسبي (relative position) لقيمة معيّنة في مجموعة من القيم من خلال تحديد النسبة المئوية للقيم التي تصغر أو تساوي تلك القيمة. تُسمى هذه العملية التوزيع التراكمي (cumulative distribution).

سنستخدم في هذا المثال عبارة ORDER لتقسيم - أو تصنيف - الصفوف التي أعادتها العبارة S

ELECT بناءً على المُسمّيات الوظيفية للموظّفين، مع ترتيب النتائج في كل مجموعة على أساس عدد ساعات الإجازات المرضية التي استخدمها الموظفون.

```
SELECT BusinessEntityID, JobTitle, SickLeaveHours,
PERCENT_RANK() OVER(PARTITION BY JobTitle ORDER BY
SickLeaveHours DESC)
AS "Percent Rank",
CUME_DIST() OVER(PARTITION BY JobTitle ORDER BY SickLeaveHours
DESC)
AS "Cumulative Distribution"
FROM Employee;
```

الخرج الناتج:

| Cumulative Distribution | Percent Rank | SickLeaveHours | JobTitle | BusinessEntity ID |
|-------------------------|--------------------|----------------|---|-------------------|
| 0.25 | 0 | 57 | Application Specialist | 267 |
| 0.75 | 0.3333333333333333 | 56 | Application Specialist | 268 |
| 0.75 | 0.3333333333333333 | 56 | Application Specialist | 269 |
| 1 | 1 | 55 | Application Specialist | 272 |
| 1 | 0 | 48 | Assitant to the Cheif Financial Officer | 262 |

تُرتَّب الدالة PERCENT_RANK المُدخلات في كل مجموعة. فمقابل كل مُدخل، تحسب النسبة المئوية للمدخلات الأخرى في المجموعة التي لها قيم أصغر من المُدخل المُمرّر.

الدالة CUME_DIST مشابهة للدالة السابقة، بيد أنها تُعيد النسبة المئوية للقيم التي تُصغّر القيمة الحالية أو تساويها.

4. دوال النافذة (Window Functions)

1. التحقق من وجود قيم مكررة في عمود

بفرض وجود جدول البيانات التالي:

| unique_tag | example | id |
|------------|---------|----|
| unique_tag | example | 1 |
| simple | foo | 2 |
| simple | bar | 42 |
| hello | baz | 3 |
| world | quux | 51 |

يعيد المثال التالي كل هذه الصفوف مع راية تُحدّد ما إذا كان الوسم tag مُستخدمًا من قبل

صف آخر.

```
SELECT id, name, tag, COUNT(*) OVER (PARTITION BY tag) > 1 AS
flag FROM items
```

سنحصل على الخرج التالي:

| flag | tag | name | id |
|-------|------------|---------|----|
| false | unique_tag | example | 1 |
| true | simple | foo | 2 |

| flag | tag | name | id |
|-------|--------|------|----|
| true | simple | bar | 42 |
| false | hello | baz | 3 |
| false | world | quux | 51 |

في حالة لم تكن قاعدة بياناتك تدعم OVER و PARTITION، فيمكنك استخدام الشيفرة التالية للحصول على النتيجة نفسها:

```
SELECT id, name, tag, (SELECT COUNT(tag) FROM items B WHERE tag
= A.tag) > 1 AS flag FROM items A
```

ب. البحث عن التكرارات في جزء من الأعمدة

يستخدم المثال التالي دالة نافذة (Window Function)، أي دالة تجري حسابات على مجموعة من الصفوف، كما تتيح الوصول إلى بيانات السجلات التي تسبق السجل الحالي أو التي تليه) لعرض جميع الصفوف المكررة في جزء من الأعمدة:

```
WITH CTE (StudentId, FName, LName, DOB, RowCnt)
as (
SELECT StudentId, FirstName, LastName, DateOfBirth as DOB,
SUM(1) OVER (Partition By FirstName,
LastName, DateOfBirth) as RowCnt
FROM tblStudent
)
SELECT * from CTE where RowCnt > 1
ORDER BY DOB, LName
```

ج. إيجاد السجلات الخارجة عن التسلسل

إليك الجدول التالي:

| STATUS_BY | STATUS_TIME | STATUS | ID |
|-----------|--------------------------------|--------|----|
| USER_1 | 2016-09-28- 19.47.52.501398 | ONE | 1 |
| USER_2 | 2016-09-28- 19.47.52.501511 | ONE | 3 |
| USER_3 | 2016-09-28- 19.47.52.501517 | THREE | 1 |
| USER_2 | 2016-09-28- 19.47.52.501521 | TWO | 3 |
| USER_4 | 2016-09-28- 19.47.52.501524 | THREE | 3 |

يجب أن تُرتَّب العناصر بحسب قيمة الحقل STATUS، بداية من القيمة "ONE" ثم "TWO" ثم "THREE". لاحظ أنَّ التسلسل في الجدول غير مُرتَّب، إذ أنَّ هناك انتقالاً فوريًّا من "ONE" إلى "THREE". عليك إيجاد طريقة للعثور على المستخدمين (STATUS_BY) الخارجين عن الترتيب. تساعد الدالة التحليلية LAG() في حل هذه المشكلة، إذ تعيد لكل صف، قيمة الصف السابق له:

```
SELECT * FROM (
  SELECT
    t.*,
    LAG(status) OVER (PARTITION BY id ORDER BY status_time) AS
    prev_status
  FROM test t
) t1 WHERE status = 'THREE' AND prev_status != 'TWO'
```

في حالة لم تكن قاعدة بياناتك تدعم LAG، يمكنك استخدام الشيفرة التالية للحصول على

النتيجة نفسها:

```

SELECT A.id, A.status, B.status as prev_status, A.status_time,
B.status_time as prev_status_time
FROM Data A, Data B
WHERE A.id = B.id
AND B.status_time = (SELECT MAX(status_time) FROM Data where
status_time < A.status_time and id =
A.id)
AND A.status = 'THREE' AND NOT B.status = 'TWO'

```

د. حساب المجموع الجاري

إليك جدول البيانات التالي:

| amount | date |
|--------|------------|
| 200 | 2016-03-12 |
| 50- | 2016-03-11 |
| 100 | 2016-03-14 |
| 100 | 2016-03-15 |
| 250- | 2016-03-10 |

بحسب المثال التالي المجموع الجاري (running total) للعمود amount في الجدول أعلاه:

```

SELECT date, amount, SUM(amount) OVER (ORDER BY date ASC) AS
running
FROM operations
ORDER BY date ASC

```

الخرج الناتج:

| running | amount | date |
|---------|--------|------------|
| 250- | 250- | 2016-03-10 |
| 300- | 50- | 2016-03-11 |
| 100- | 200 | 2016-03-12 |
| 0 | 100 | 2016-03-14 |
| 100- | 100 | 2016-03-15 |

هـ. إضافة إجمالي الصفوف المختارة لكل صف

يضيف المثال التالي إجمالي الصفوف المختارة لكل صف:

```
SELECT your_columns, COUNT(*) OVER() as Ttl_Rows FROM
your_data_set
```

| Ttl_Rows | name | id |
|----------|---------|----|
| 5 | example | 1 |
| 5 | foo | 2 |
| 5 | bar | 3 |
| 5 | baz | 4 |
| 5 | quux | 5 |

بدلاً من استخدام استعلامين، الأول للحصول على المجموع، والثاني للحصول على الصف، يمكنك استخدام التجميع (aggregate) كدالة نافذة (window function) واستخدام مجموعة

النتائج الكاملة كنافذة (window). يمكن أن يُجَبِّك هذا تعقيدات عمليات الدمج الذاتي (self joins) الإضافية.

و. الحصول على أحدث س صفًا في عدة مجموعات

إليك البيانات التالية:

| Completion_Date | User_ID |
|-----------------|---------|
| 2016-07-20 | 1 |
| 2016-07-21 | 1 |
| 2016-07-20 | 2 |
| 2016-07-21 | 2 |
| 2016-07-22 | 2 |

إن استخدمت القيمة $n = 1$ في المثال التالي، ستحصل على أحدث صف لكل

مُعَرَّف user_id:

```
;with CTE as
(SELECT *,
ROW_NUMBER() OVER (PARTITION BY User_ID
ORDER BY Completion_Date DESC) Row_Num
FROM Data)
SELECT * FROM CTE WHERE Row_Num <= n
```

الخرج سيكون:

| Row_Num | Completion_Date | User_ID |
|---------|-----------------|---------|
| 1 | 2016-07-21 | 1 |

| | | |
|---|------------|---|
| 1 | 2016-07-22 | 2 |
|---|------------|---|

5. دوال التعامل مع النصوص

الدوال النصية (String Functions) هي دوال تُنفَّذ على قيم نصية، وتعيد إما قيمًا عددية أو قيمًا نصية. مثلًا، يمكن استخدام الدوال النصية لدمج البيانات، أو استخراج أجزاء من السلاسل النصية، أو موازنة السلاسل النصية أو تحويلها من الأحرف الكبيرة إلى الصغيرة، أو العكس.

1. دمج السلاسل النصية

في SQL القياسية (ANSI / ISO)، يُرمز لمعامل ضم السلاسل النصية (string concatenation) بالرمز || وهذه الصياغة مدعومة من قبل كافة أنظمة معالجة قواعد البيانات الرئيسية خلا SQL Server:

```
SELECT 'Hello' || 'World' || '!'; -- ==> HelloWorld!
```

تدعم العديد من أنظمة معالجة قواعد البيانات الدالة CONCAT التي تضم السلاسل النصية:

```
SELECT CONCAT('Hello', 'World'); -- ==> 'HelloWorld'
```

تدعم أيضًا بعض قواعد البيانات استخدام CONCAT لضم أكثر من سلسلتين نصيتين

(باستثناء Oracle):

```
SELECT CONCAT('Hello', 'World', '!'); -- ==> 'HelloWorld!'
```

في بعض أنظمة معالجة قواعد البيانات، يجب تحويل الأنواع غير النصية قبل ضمها إلى

بعضها بعضًا:

```
SELECT CONCAT('Foo', CAST(42 AS VARCHAR(5)), 'Bar'); -- ==>
'Foo42Bar'
```

تجري بعض قواعد البيانات (مثل Oracle) تحويلات ضمنية غير مُفَرَّطَة (implicit)

(lossless conversions)، أي لا ينتج عنها أي ضياع للبيانات. على سبيل المثال، يعيد تطبيق الدالة CONCAT على النوعين CLOB و NLOB قيمة من النوع NLOB. فيما يعيد تطبيق الدالة CONCAT على عدد، وعلى قيمة من النوع varchar2 قيمة من النوع varchar2:

```
SELECT CONCAT(CONCAT('Foo', 42), 'Bar') FROM dual; -- ==>
Foo42Bar
```

يمكن لبعض قواعد البيانات استخدام المعامل + غير القياسي (في معظم الأحيان مع الأعداد وحسب):

```
SELECT 'Foo' + CAST(42 AS VARCHAR(5)) + 'Bar';
```

لا تدعم إصدارات SQL Server قبل 2012 الدالة CONCAT، لذا فالمعامل + هو الطريقة الوحيدة لضم السلاسل النصية فيها:

ب. طول سلسلة نصية

SQL Server

تُستخدم الدالة LEN لحساب طول سلسلة نصية، بيد أنها لا تحسب المسافات البيضاء الزائدة.

```
SELECT LEN('Hello') -- 5
SELECT LEN('Hello '); -- 5
```

على خلاف LEN، تحسب الدالة DATALENGTH طول سلسلة نصية بما فيها المسافات الزائدة:

```
SELECT DATALENGTH('Hello') -- 5
SELECT DATALENGTH('Hello '); -- 6
```

تجدر الإشارة إلى أن الدالة DATALENGTH تُعيد طول التمثيل البتّي (byte representation) في الذاكرة للسلسلة النصية، والذي تتعلق قيمته بمجموعة المحارف (charset) المستخدمة لتخزين السلسلة النصية.

```
DECLARE @str varchar(100) = 'Hello '
SELECT DATALENGTH(@str) -- 6
```

```
DECLARE @nstr nvarchar(100) = 'Hello '
SELECT DATALENGTH(@nstr) -- 12
```

عادة ما تكون قيم varchar عبارة عن سلسلة نصية من النوع ASCII حيث يُخزَّن كل حرف في بايت، وعادة ما تكون قيم nvarchar عبارة عن سلسلة نصية من النوع unicode حيث يُخزَّن كل حرف في بايتين.

Oracle

يستخدم نظام Oracle الدالة Length لحساب طول سلسلة نصية:

```
SELECT Length('Bible') FROM dual; -- 5
SELECT Length('righteousness') FROM dual; -- 13
SELECT Length(NULL) FROM dual; -- NULL
```

ج. تقليم المسافات الفارغة

تُستخدم الدالة Trim لإزالة المسافات البيضاء الموجودة في بداية أو نهاية نتائج الاستعلام. توجد في MSSQL عدَّة دوال للتقليم كما يوضَّح المثال التالي:

```
SELECT LTRIM(' Hello ') -- ==> 'Hello '
SELECT RTRIM(' Hello ') -- ==> ' Hello'
SELECT LTRIM(RTRIM(' Hello ')) -- ==> 'Hello'
```

هذا المثال يعمل في MySQL و Oracle:

```
SELECT TRIM(' Hello ') -- ==> 'Hello'
```


د. تحويل حالة حروف النصوص

تحوّل الدالة UPPER حروف سلسلة نصية إلى حروف كبيرة (في حالة اللغات التي تدعم

الحروف الكبيرة والصغيرة مثل اللغة الإنجليزية)، أمّا الدالة LOWER فتفعل العكس:

```
SELECT UPPER('HelloWorld') -- ==> 'HELLOWORLD'
SELECT LOWER('HelloWorld') -- ==> 'helloworld'
```

ه. تقسيم السلاسل النصية

تقسّم الدالة SPLIT سلسلة نصية بحسب فاصل حرفي محدّد. لاحظ أنّ STRING_SPLIT()

دالةٌ جدولية (table-valued function).

```
SELECT value FROM STRING_SPLIT('Lorem ipsum dolor sit amet.', '');
```

سنحصل على النتيجة التالية:

```
value
-----
Lorem
ipsum
dolor
sit
amet.
```

و. البحث والاستبدال

تستبدل الدالة REPLACE بجزءٍ محدّدٍ داخل سلسلة نصية جزءًا آخر، وتُصاغ وفق

الشكل التالي:

```
REPLACE( S , O , R )
```

- S: السلسلة النصية التي سيُبحث فيها

- O: السلسلة النصية المراد استبدالها
- R: السلسلة النصية المراد وضعها مكان السلسلة الأصلية

إليك مثال كامل:

```
SELECT REPLACE( 'Peter Steve Tom', 'Steve', 'Billy' ) -- Peter
Billy Tom
```

ز. التعابير النمطية

MySQL ≥ 3.19

تُستخدم الدالة REGEXP لمطابقة نمط محدد أو مخمّن من النص داخل السلسلة النصية وذلك عبر استعمال التعابير النمطية (regular expression) التي تُعرّف بسلسلة نصية أخرى.

```
SELECT 'bedded' REGEXP '[a-f]' -- True
SELECT 'beam' REGEXP '[a-f]' -- False
```

ح. اقتطاع سلسلة نصية

تعيد الدالة SUBSTRING جزءًا من سلسلة نصية كما يوضّح المثال التالي:

```
SELECT SUBSTRING('Hello', 1, 2) -- ==> 'He'
SELECT SUBSTRING('Hello', 3, 3) -- ==> 'llo'
```

غالبًا ما تُستخدم SUBSTRING مع الدالة LEN() للحصول على آخر n حرف من سلسلة نصية

ذات طول غير معروف.

```
DECLARE @str1 VARCHAR(10) = 'Hello', @str2 VARCHAR(10) =
'FooBarBaz';
SELECT SUBSTRING(@str1, LEN(@str1) - 2, 3) -- ==> 'llo'
SELECT SUBSTRING(@str2, LEN(@str2) - 2, 3) -- ==> 'Baz'
```

تنبيه: تبدأ فهارس السلاسل النصية في SQL من القيمة 1.

ط. إضافة سلسلة نصية لأخرى

تحشر الدالة STUFF سلسلة نصية داخل أخرى، إذ تستبدل 0 حرف أو أكثر في موضع مُعَيَّن.

هذه صياغة الدالة:

```
STUFF ( character_expression , start , length ,
        replaceWith_expression )
```

يحشر المثال التوضيحي التالي السلسلة النصية 'Hello' في الموضع 4 من السلسلة '

'FooBarBaz' ويضعها مكان Bar:

```
SELECT STUFF('FooBarBaz', 4, 3, 'Hello') -- ==> 'FooHelloBaz'
```

تنبيه: يُحسب الموضع start انطلاقاً من القيمة 1.

ي. الدالتان LEFT و RIGHT

تعيد الدالة RIGHT آخر n حرف من سلسلة نصية، فيما تعيد LEFT أول n حرف من

سلسلة نصية.

إليك المثال التالي:

```
SELECT LEFT('Hello', 2) -- He
SELECT RIGHT('Hello', 2) -- lo
```

لا يحتوي نظام SQL Oracle على الدالتين LEFT و RIGHT. بيد أنه يمكن محاكتهما

باستخدام الدالتين SUBSTR و LENGTH على النحو التالي:

```
SELECT SUBSTR('Hello',1,2) -- He
SELECT SUBSTR('Hello',LENGTH('Hello')-2+1,2) -- lo
```

ك. عكس سلسلة نصية

تعكس الدالة REVERSE السلاسل النصية:

```
SELECT REVERSE('Hello') -- ==> olleH
```

ل. تكرار سلسلة نصية

تدمج الدالة REPLICATE سلسلة نصية إلى نفسها عددًا محددًا من المرات كما يوضح

المثال التالي:

```
SELECT REPLICATE ('Hello',4) -- ==> 'HelloHelloHelloHello'
```

م. تحديث محتوى سلسلة نصية

تستخدم الدالة REPLACE في SQL لتحديث محتوى سلسلة نصية وتُستدعى هذه الدالة عبر

الصياغة REPLACE() في MySQL و Oracle و SQL Server. وتُصاغ على النحو التالي:

```
REPLACE (str, find, repl)
```

يستبدل المثال التالي بتكرارات السلسلة النصية South السلسلة النصية Southern في

جدول الموظفين Employees التالي:

| Address | FirstName |
|-----------------|-----------|
| South New York | James |
| South Boston | John |
| South San Diego | Michael |

إليك الاستعلام التالي:

```
SELECT
    FirstName,
    REPLACE (Address, 'South', 'Southern') Address
FROM Employees
ORDER BY FirstName
```

سنحصل على النتيجة التالية:

| Address | FirstName |
|--------------------|-----------|
| Southern New York | James |
| Southern Boston | John |
| Southern San Diego | Michael |

يمكننا استخدام الدالة REPLACE لإجراء تغييرات دائمة في الجدول على النحو التالي:

```
Update Employees
Set city = (Address, 'South', 'Southern');
```

هناك مقارنة أخرى أشهر تتمثل في استخدام REPLACE مع عبارة WHERE على النحو التالي:

```
Update Employees
Set Address = (Address, 'South', 'Southern')
Where Address LIKE 'South%';
```

ن. البحث ضمن سلسلة نصية

تعيد هذه الدالة فهرس أول ظهور لسلسلة نصية فرعية (أو تعيد 0 إن لم يُعثر عليها).

```
SELECT INSTR('FooBarBar', 'Bar') -- 4
SELECT INSTR('FooBarBar', 'Xar') -- 0
```

س. إعادة جزء محدد من نص أو شبه نص

SQL Server

تعيد الدالة PARSENAME جزءًا محددًا من كائن نصي (string(object name)). قد يحتوي اسم الكائن object name على اسم كائن شبه نصي (string like object)، أو اسم المالك (owner name) أو اسم قاعدة البيانات أو اسم الخادم. يمكنك معرفة المزيد من التفاصيل من

هذه الصفحة: [MSDN:PARSENAME](#).

هذه صياغة الدالة PARSENAME:

```
PARSENAME('NameOfStringToParse',PartIndex)
```

- يمكنك العثور على اسم الكائن، في الفهرس رقم 1:

```
SELECT
PARSENAME('ServerName.DatabaseName.SchemaName.ObjectName',1) --
`ObjectName`
SELECT PARSENAME('[1012-1111].SchoolDatabase.school.Student',1)
-- `Student`
```

- للحصول على اسم المخطط (schema)، استخدم الفهرس 2:

```
SELECT
PARSENAME('ServerName.DatabaseName.SchemaName.ObjectName',2) --
`SchemaName`
SELECT PARSENAME('[1012-1111].SchoolDatabase.school.Student',2)
-- `school`
```

- للحصول على اسم قاعدة البيانات، استخدم الفهرس 3:

```
SELECT
PARSENAME('ServerName.DatabaseName.SchemaName.ObjectName',3) --
`DatabaseName`
SELECT PARSENAME('[1012-1111].SchoolDatabase.school.Student',3)
-- `SchoolDatabase`
```

- للحصول على اسم الخادم، استخدم الفهرس 4:

```
SELECT  
PARSENAME('ServerName.DatabaseName.SchemaName.ObjectName',4) --  
`ServerName`  
SELECT PARSENAME('[1012-1111].SchoolDatabase.school.Student',4)  
-- `[1012-1111]`
```

تعيد PARSENAME القيمة null في حال كان الجزء المُعَيَّن غير موجود في الكائن النصي.

دورة تطوير التطبيقات باستخدام لغة JavaScript



احترف تطوير التطبيقات بلغة جافا سكريبت
انطلاقاً من أبسط المفاهيم وحتى بناء تطبيقات حقيقية

التحق بالدورة الآن



الاستعلامات الفرعية والإجراءات

9

يستعرض هذا الفصل بعض المواضيع المتقدمة عن تنفيذ الشيفرات في SQL، مثل الاستعلامات الفرعية، وكتل التنفيذ، والإجراءات المُخزّنة، والمنبّهات (triggers)، والعمليات (transactions).

1. الاستعلامات الفرعية

الاستعلامات الفرعية (subqueries) هي استعلامات داخلية أو متشعبة داخل استعلام آخر في SQL. يُمكن إضافة الاستعلامات الفرعية داخل FROM أو SELECT أو WHERE.

1. في عبارة FROM

تتصرّف الاستعلامات الفرعية في عبارة FROM بشكل مشابه للجداول المؤقتة المنشأة أثناء تنفيذ استعلام، والمفقودة إثر ذلك.

```
SELECT Managers.Id, Employees.Salary
FROM (
    SELECT Id
    FROM Employees
    WHERE ManagerId IS NULL
) AS Managers
JOIN Employees ON Managers.Id = Employees.Id
```

يمكنك استخدام الاستعلامات الفرعية لتعريف جدول مؤقت واستخدامه في عبارة FROM

الخاصة بالاستعلام الخارجي.

تبحث الشيفرة التالية عن المدن في جدول الطقس weather التي تتغيّر درجات الحرارة

اليومية الخاصة بها بأكثر من 20 درجة:

```
SELECT * FROM (SELECT city, temp_hi - temp_lo AS temp_var FROM
weather) AS w
WHERE temp_var > 20;
```

النتيجة:

| temp_var | city |
|----------|-------------|
| 21 | ST LOUIS |
| 31 | LOS ANGELES |
| 23 | LOS ANGELES |
| 31 | LOS ANGELES |
| 27 | LOS ANGELES |
| 28 | LOS ANGELES |
| 28 | LOS ANGELES |
| 32 | LOS ANGELES |

ب. في عبارة SELECT

إليك مثال على استعلام فرعي في SELECT:

```
SELECT
  Id,
  FName,
  LName,
  (SELECT COUNT(*) FROM Cars WHERE Cars.CustomerId =
Customers.Id) AS NumberOfCars
FROM Customers
```

ج. في عبارة WHERE

يمكنك استخدام استعلام فرعي لترشيح مجموعة النتائج. على سبيل المثال، تعيد الشيفرة

التالية الموظفين الأعلى أجرًا فقط:

```
SELECT *
FROM Employees
WHERE Salary = (SELECT MAX(Salary) FROM Employees)
```

يبحث المثال التالي عن المدن (من مثال المدن) التي يقل تعداد سكانها عن متوسط درجة الحرارة فيها (يتم الحصول عليها عن طريق استعلام فرعي):

```
SELECT name, pop2000 FROM cities
WHERE pop2000 < (SELECT avg(pop2000) FROM cities);
```

في المثال أعلاه، يُحدّد الاستعلام الفرعي SELECT avg(pop2000) FROM شرط

عبارة WHERE.

النتيجة:

| pop2000 | name |
|---------|---------------|
| 776733 | San Francisco |
| 348189 | ST LOUIS |
| 146866 | Kansas City |

د. الاستعلامات الفرعية المترابطة

الاستعلامات الفرعية المترابطة (Correlated Subqueries)، والمعروفة أيضًا باسم

المتزامنة [Synchronized] أو المتسقة [Coordinated] هي استعلامات متشعبة تحتوي

مرجعًا يشير إلى الصف الحالي في الاستعلام الخارجي:

```
SELECT EmployeeId
FROM Employee AS eOuter
WHERE Salary > (
  SELECT AVG(Salary) -- (*)
  FROM Employee eInner
```

```
WHERE eInner.DepartmentId = eOuter.DepartmentId
)
```

الاستعلام الفرعي في السطر (*) مترابط مع الاستعلام الخارجي لأنه يشير إلى الصف Employee من الجدول eOuter من الاستعلام الخارجي.

ه. ترشيح نتائج استعلام باستعلام مُنفذ على جدول آخر

يختار الاستعلام التالي جميع الموظفين غير الموجودين في جدول

المشرفين Supervisors:

```
SELECT *
FROM Employees
WHERE EmployeeID not in (SELECT EmployeeID
FROM Supervisors)
```

يمكن تحقيق النتائج نفسها باستخدام الدمج اليساري LEFT JOIN:

```
SELECT *
FROM Employees AS e
LEFT JOIN Supervisors AS s ON s.EmployeeID=e.EmployeeID
WHERE s.EmployeeID is NULL
```

2. كتل التنفيذ

تُستخدم الكلمتان المفتاحيتان BEGIN و END لبدء كتلة تنفيذ (Execution block) وإنهائها

على التوالي، كما يوضح المثال التالي:

```
BEGIN
UPDATE Employees SET PhoneNumber = '5551234567' WHERE Id
= 1;
UPDATE Employees SET Salary = 650 WHERE Id = 3;
END
```

3. الإجراءات المخزّنة

يمكن إنشاء إجراءات مخزّنة (Stored Procedures) عبر واجهة المستخدم الرسومية

الخاصة ببرنامج إدارة قاعدة البيانات (مثل SQL Server)، أو من خلال عبارة SQL كما يلي:

```
-- تحديد الاسم والمعاملات
CREATE PROCEDURE Northwind.getEmployee
  @LastName nvarchar(50),
  @FirstName nvarchar(50)
AS
-- تحديد الاستعلام المراد تنفيذه
SELECT FirstName, LastName, Department
FROM Northwind.vEmployeeDepartment
WHERE FirstName = @FirstName AND LastName = @LastName
AND EndDate IS NULL;
```

يمكن استدعاء الإجراء على النحو التالي:

```
EXECUTE Northwind.getEmployee N'Ackerman', N'Pilar';
-- أو
EXEC Northwind.getEmployee @LastName = N'Ackerman', @FirstName
= N'Pilar';
GO
-- أو
EXECUTE Northwind.getEmployee @FirstName = N'Pilar', @LastName
= N'Ackerman';
GO
```

4. المنبهات (Triggers)

المنبهات (Triggers) هي إجراءات مُخزّنة تُستدعى تلقائيًا عند وقوع أحداث معينة، مثل،

إدراج صف في عمود، أو تحديث عمود ما، أو غيرها من الأحداث.

1. إنشاء منبّه

ينشئ هذا المثال منبّهًا يُدرج سجلًا في جدول ثانٍ (MyAudit) عند إدراج سجل ما في الجدول الذي عُرّف المنبّه عليه (MyTable).

في المثال التالي، الجدول "inserted" هو جدول خاص تستخدمه Microsoft SQL Server لتخزين الصفوف المتأثرة (affected rows) خلال عبارتي INSERT و UPDATE؛ يوجد أيضًا جدول "deleted" خاص يؤدي نفس الوظيفة في عبارات DELETE.

```
CREATE TRIGGER MyTrigger
  ON MyTable
  AFTER INSERT
AS
BEGIN
  -- إضافة سجل إلى الجدول MyAudit
  INSERT INTO MyAudit(MyTableId, User)
  (SELECT MyTableId, CURRENT_USER FROM inserted)
END
```

المثال التالي يستخدم منبّهًا لإدارة سلة المحذوفات عبر الجدول "deleted":

```
CREATE TRIGGER BooksDeleteTrigger
  ON MyBooksDB.Books
  AFTER DELETE
AS
  INSERT INTO BooksRecycleBin
  SELECT *
  FROM deleted;
GO
```

5. العمليات (Transactions)

العمليات (Transactions) هي سلسلة من تعليمات SQL تُجرى على قاعدة بيانات، وتُعامل

هذه السلسلة كما لو كانت عملية واحدة، إذ إما أن تُنفذ جميعًا، ونقول أنه تم الالتزام بها

(committed)، أو لا تُنفَّذ أية تعليمة منها، ونقول أنه تم التراجع عنها (rolled back).

يوضِّح المثال التالي عملية بسيطة:

```
BEGIN TRANSACTION
  INSERT INTO DeletedEmployees(EmployeeID, DateDeleted, User)
  (SELECT 123, GetDate(), CURRENT_USER);
  DELETE FROM Employees WHERE EmployeeID = 123;
COMMIT TRANSACTION
```

يمكنك التراجع عن العملية في حال حدث خطأ في الشيفرة:

```
BEGIN TRY
  BEGIN TRANSACTION
    INSERT INTO Users(ID, Name, Age)
    VALUES(1, 'Bob', 24)

    DELETE FROM Users WHERE Name = 'Todd'
  COMMIT TRANSACTION
END TRY
BEGIN CATCH
  ROLLBACK TRANSACTION
END CATCH
```


بيكاليكا



هل تطمح لبيع منتجاتك الرقمية عبر الإنترنت؟

استثمر مهاراتك التقنية وأطلق منتجًا رقميًا
يحقق لك دخلًا عبر بيعه على متجر بيكاليكا

أطلق منتجك الآن

تخطيط الجداول
وترتيب التنفيذ
وتنظيم الشيفرة

10

يستعرض هذا الفصل عددًا من المواضيع المتعلقة بتخطيطات الجداول وكتاب شيفرات SQL، وهي كيفية تصميم جداول قواعد البيانات، وكيفية استخلاص المعلومات المتعلقة بقاعدة البيانات عبر معلومات المُخَطَّط، والترتيب الذي تُنفَّذ وفقه عبارات واستعلامات SQL ويتطرق أخيرًا إلى أفضل الممارسات المُتعارف عليها لكتابة شيفرات SQL نظيفة، وكذلك تأمين الشيفرات عبر التحوط من هجمات حقن SQL.

1. تصميم الجداول (Table Design)

لا تنحصر وظائف أنظمة قواعد البيانات العلائقية في تخزين البيانات في الجداول، وكتابة عبارات SQL لجلبها. إن كان تصميم الجداول سيئًا، فقد يؤدي ذلك إلى إبطاء تنفيذ الاستعلامات، ويمكن أن يؤثر على عمل قاعدة البيانات، بحيث لا تعمل كما هو متوقع. لذا لا ينبغي النظر إلى جداول قاعدة البيانات كما لو كانت مجرد جداول عادية؛ إذ يتوجب أن تُتبع مجموعة من القواعد حتى تكون علائقية حقًا.

هذه هي القواعد الخمسة التي ينبغي أن تتوفّر في أي جدول علائقي:

1. أن تكون كل القيم ذرية (atomic)، أي يجب أن تكون قيمة كل حقل من كل صف قيمة واحدة.
2. يجب أن تنتمي بيانات كل حقل إلى نفس نوع البيانات.
3. يجب أن يكون لكل حقل اسمًا فريدًا.
4. يجب أن يحتوي كل صف في الجدول على قيمة واحدة على الأقل تجعله متفردًا عن السجلات الأخرى في الجدول.
5. لا ينبغي أن يكون لترتيب الصفوف والأعمدة أي تأثير. إليك مثال على جدول يتوافق مع القواعد الخمس أعلاه:

| Manager | DOB | Name | Id |
|---------|------------|------|----|
| 3 | 11/02/1971 | Fred | 1 |
| 3 | 11/02/1971 | Fred | 2 |
| 2 | 08/07/1975 | Sue | 3 |

لنتحقق من القواعد السابقة:

- القاعدة 1: كل القيم ذرية. إن لا تحوي الحقول Id و Name و DOB و Manager إلا قيمًا فردية (single) فقط.
 - القاعدة 2: لا يحتوي الحقل Id إلا على الأعداد الصحيحة، فيما يحتوي الحقل Name حصراً على القيم النصية (يمكننا إضافة أنها جميعاً تتألف من أربعة أحرف أو أقل)، فيما يحتوي الحقل DOB على تواريخ من نوع صالح، ويحتوي الحقل Manager على أعداد صحيحة (يمكننا إضافة قيد التوافق مع حقل المفاتيح الرئيسية في جدول المدراء managers).
 - القاعدة 3: الأسماء Id و Name و DOB و Manager هي أسماء عناوين فريدة للحقول داخل الجدول.
 - القاعدة 4: يميّز الحقل Id كل السجلات، ويجعل كل سجل مختلفاً عن السجلات الأخرى داخل الجدول.
- هذا مثال على جدول ذي تصميم سيء:

| Name | DOB | Name | Id |
|------|------------|------|----|
| 3 | 11/02/1971 | Fred | 1 |
| 3 | 11/02/1971 | Fred | 1 |

| Name | DOB | Name | Id |
|------|------------------------------|------|----|
| 1,2 | Friday the 18th July 1975 | Sue | 3 |

لنتحقق من القواعد السابقة:

- القاعدة 1: يحتوي الحقل الثاني على قيمتين، 2 و 1.
- القاعدة 2: يحتوي الحقل DOB على نوعي بيانات مختلفين، نوع التاريخ، ونوع النصوص.
- القاعدة 3: هناك حقلان لهما الاسم نفسه ("name").
- القاعدة 4: السجل الأول والثاني متماثلان تمامًا.
- القاعدة 5: هذه القاعدة مُستوفاة.

2. مخطط المعلومات (Information Schema)

مخطّط المعلومات (Information Schema) هو استعلام يُوفّر معلومات مفيدة

للمستخدمين النهائيين عن أنظمة إدارة قواعد البيانات (RDBMS).

تتيح مثل هذه الاستعلامات للمستخدمين إمكانية العثور السريع على جداول قاعدة البيانات

التي تحوي أعمدة مُعيّنة، كما يحدث عندما ترغب في ربط البيانات من جدولين بشكل غير مباشر

عبر جدول ثالث دون معرفة مُسبقة بالجدول التي قد تحتوي على مفاتيح أو أعمدة أخرى مشتركة

مع الجداول المستهدفة.

يستخدم المثال التالي تعبير **T-SQL**، ويبحث عن مخطّط المعلومات الخاص بقاعدة البيانات:

```
SELECT *
FROM INFORMATION_SCHEMA.COLUMNS
WHERE COLUMN_NAME LIKE '%Institution%'
```

تحتوي النتيجة على قائمة بالأعمدة المُطابّقة، وأسماء جداولها، ومعلومات أخرى مفيدة.

3. ترتيب التنفيذ

تُنْفَذُ عبارات استعلامات SQL وفق ترتيب مُحدَّد. تستعرض هذه الفقرة هذا الترتيب:

```
/*(8)*/ SELECT /*(9)*/ DISTINCT /*(11)*/ TOP
/*(1)*/ FROM
/*(3)*/ JOIN
/*(2)*/ ON
/*(4)*/ WHERE
/*(5)*/ GROUP BY
/*(6)*/ WITH {CUBE | ROLLUP}
/*(7)*/ HAVING
/*(10)*/ ORDER BY
/*(11)*/ LIMIT
```

إليك الترتيب الذي تتم به معالجة الاستعلامات، مع وصف مختصر لكل منها (تشير VT إلى "Virtual Table" أي جدول وهمي، وتوضَّح كيف يتم إنتاج مختلف البيانات أثناء معالجة الاستعلام):

1. FROM: تُنْفَذُ **جداً ديكارتي** (دمجاً متقاطعاً [cross join]) بين الجدولين الأولين في عبارة FROM، ونتيجة لذلك، يُنشَأ جدول وهمي VT1.
2. ON: ترشَّح الجدول الوهمي VT1 ولا تُدرج إلا الصفوف التي تعيد TRUE إلى الجدول الوهمي VT2.
3. OUTER JOIN: في حال الدمج الخارجي OUTER JOIN (على عكس الدمج المتقاطع CROSS JOIN أو الدمج الداخلي INNER JOIN)، تُضَاف صفوف الجدول أو الجداول المحفوظة (preserved table) التي لم يُعَدَّر فيها على تطابق إلى صفوف الجدول الوهمي VT2 كصفوف خارجية، وينتج عن ذلك الجدول VT3. في حال كان هناك أكثر من جدولين في عبارة FROM، تُطبَّق الخطوات من 1 إلى 3 بشكل متكرر بين نتيجة عملية الدمج الأخيرة والجدول التالي في عبارة FROM إلى أن تُعالج جميع الجداول.

4. WHERE: ترشّح الجدول VT3. ولا تُدرج إلا الصفوف التي تعيد TRUE إلى الجدول VT4
5. GROUP BY: تُقسّم صفوف الجدول الوهمي VT4 إلى مجموعات بناءً على قائمة الأعمدة المُحدّدة في عبارة GROUP BY وينجم عن ذلك إنشاء جدول VT5.
6. CUBE | ROLLUP: تُصاف مجموعات أجزاء (Supergroups، مجموعات مؤلّفة من مجموعات) إلى صفوف VT5، ويُنشأ الجدول الوهمي VT6.
7. HAVING: ترشّح الجدول VT6. ولا تُدرج إلا المجموعات التي تعيد القيمة TRUE إلى الجدول VT7.
8. SELECT: تُعالج قائمة SELECT، ويُنشأ الجدول VT8.
9. DISTINCT: تُزال الصفوف المكررة من VT8. ويُنشأ الجدول VT9.
10. ORDER BY: تُرتّب صفوف الجدول VT9 وفقاً لقائمة الأعمدة المحدّدة في عبارة ORDER BY، كما يُنشأ مُؤشّر - cursor - (VC10).
11. TOP: يُختار العدد أو النسبة المئوية المحدّدة من الصفوف من بداية الجدول VC10. ويُنشأ الجدول VT11 ثم يُعَدّاد إلى المُستدعي (العبارة LIMIT لها نفس وظيفة TOP في بعض لهجات SQL، مثل Postgres و Netezza).

4. تنظيم شيفرات SQL وتأمينها

هذه بعض النصائح والقواعد حول كيفية كتابة استعلامات SQL تراعي أفضل الممارسات، وذات مقروئية عالية.

1. أسماء الجداول والأعمدة

هناك طريقتان شائعتان لكتابة أسماء الجداول والأعمدة، وهما CamelCase و snake_case

كما يوضح المثال التالي:

```
SELECT FirstName, LastName
FROM Employees
WHERE Salary > 500;
SELECT first_name, last_name
FROM employees
WHERE salary > 500;
```

يجب أن تعطي الأسماء فكرة عما هو مخزن في الكائن المُسمَّى. هناك **نقاش محتمم** حول ما إذا كان الأفضل أن تكون أسماء الجداول بصيغة المفرد أو الجمع، ولكن الشائع استخدام صيغة الجمع.

تقلل إضافة سابقات أو لاحقات، مثل tbl أو col، إلى الأسماء من مقروئية الشيفرة، لذلك يُفضل تجنبها. إلا أنها قد تكون ضرورية في بعض الأحيان لتجنب التداخل مع الكلمات المفتاحية في SQL، وغالبًا ما تُستخدم مع المنبهات (triggers) والفهارس (والتي لا تُذكر أسماؤها في الاستعلامات عادةً).

ب. الكلمات المفتاحية

الكلمات المفتاحية في SQL ليست حساسة لحالة الأحرف ولكن تغلب كتابتها بأحرف كبيرة.

ج. المسافات البادئة

لا يوجد معيار مقبول وموحد للمسافات البادئة (Indenting) لكن الجميع يتفق على أن حشر

كل شيء في سطر واحد أمر سيء مثل:

```
SELECT d.Name, COUNT(*) AS Employees FROM Departments AS d JOIN
Employees AS e ON d.ID =
e.DepartmentID WHERE d.Name != 'HR' HAVING COUNT(*) > 10 ORDER
BY COUNT(*) DESC;
```

أضعف الإيمان أن تضع كل عبارة في سطر جديد، مع تقسيم السطور الطويلة:


```

SELECT d.Name,
       COUNT(*) AS Employees
FROM Departments AS d
JOIN Employees AS e ON d.ID = e.DepartmentID
WHERE d.Name != 'HR'
HAVING COUNT(*) > 10
ORDER BY COUNT(*) DESC;

```

في بعض الأحيان، تُوضع نفس المسافة البادئة قبل الأسطر التي تُعقب الكلمات المفتاحية في SQL:

```

SELECT    d.Name,
          COUNT(*) AS Employees
FROM      Departments AS d
JOIN      Employees AS e ON d.ID = e.DepartmentID
WHERE     d.Name != 'HR'
HAVING    COUNT(*) > 10
ORDER BY  COUNT(*) DESC;

```

(يمكن القيام بذلك أيضًا عند محاذاة الكلمات المفتاحية في SQL إلى اليمين.)

هناك طريقة شائعة أخرى، وهي وضع الكلمات المفتاحية المُهمّة في سطور خاصّة على

النحو التالي:

```

SELECT
    d.Name,
    COUNT(*) AS Employees
FROM
    Departments AS d
JOIN
    Employees AS e
  ON d.ID = e.DepartmentID
WHERE
    d.Name != 'HR'
HAVING
    COUNT(*) > 10

```

```
ORDER BY
COUNT(*) DESC;
```

تُحسَّن المحاذاة الرأسية للعبارات المتماثلة من مقروئية الشيفرة:

```
SELECT Model,
EmployeeID
FROM Cars
WHERE CustomerID = 42
AND Status = 'READY';
```

استخدام عدّة أسطر يُصعّب تضمين أوامر SQL في لغات البرمجة الأخرى. إلا أنّ العديد من

اللغات لديها آلية للتعامل مع السلاسل النصية مُتعدّدة الأسطر، مثل "...@" في C# أو "..."" في بايثون أو "...R" في C++.

د. العبارة * SELECT

تعيد العبارة * SELECT جميع الأعمدة بنفس ترتيب ظهورها في الجدول. عند استخدام SEL

* ECT، فقد تتغيّر البيانات المُعاداة من الاستعلام كلّما تغيّر تعريف الجدول. وهذا يضعف توافقية الإصدارات المختلفة من التطبيق أو قاعدة البيانات مع بعضها بعضًا. علاوة على ذلك، فإنّ قراءة الأعمدة غير الضرورية قد يرفع من مساحة التخزين المُستخدمة، أو الدخل / الخرج الشبكي (network I/O)، لذا عليك دائمًا تحديد العمود (أو الأعمدة) الذي تريد استردادها صراحة:

```
SELECT * -- تجنّب هذا
SELECT ID, FName, LName, PhoneNumber -- هذا أفضل
FROM Employees;
```

(لا تنطبق هذه الاعتبارات عند إجراء استعلامات تفاعلية [interactive queries].)

بالمقابل، ليس هناك ضرر من استخدام * SELECT في استعلام فرعي لعبارة EXISTS، ذلك أنّ

EXISTS تجاهل البيانات الفعلية على أي حال (إذ تكفي بالتحقق من أنّه تمّ العثور على صفّ

واحد على الأقل). للسبب نفسه، لا فائدة من إدراج أي عمود (أو أعمدة) مُعَيَّنَة في عبارة EXISTS، لذلك يُفَضَّل استخدام *SELECT:

```
-- سرد الأقسام التي لم يُعَيَّن فيها أي موظف حديثا
SELECT ID,
       Name
FROM Departments
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM Employees
                  WHERE DepartmentID = Departments.ID
                  AND HireDate >= '2015-01-01');
```

ه. عمليات الدمج

يجب دائمًا استخدام عمليات الدمج الصريحة (Explicit joins)؛ لأنَّ عمليات الدمج الضمنية (implicit joins) تطرح العديد من المشاكل، مثلًا:

- في عمليات الدمج الضمنية، يكون شرط الدمج داخل عبارة WHERE مخلوطًا مع شروط أخرى، وذلك يُصعِّب معرفة الجداول المدمجة وكيفية دمجها؛ أضف إلى تعاضم خطر حدوث أخطاء بسبب هذه النقطة.
- في SQL القياسية، عمليات الدمج الصريحة هي الطريقة الوحيدة لاستخدام الدمج الخارجي:

```
SELECT d.Name,
       e.Fname || e.LName AS EmpName
FROM Departments AS d
LEFT JOIN Employees AS e ON d.ID = e.DepartmentID;
```

- يتيح الدمج الصريح استخدام عبارة USING كما يوضِّح المثال التالي:

```
SELECT RecipeID,
       Recipes.Name,
```

```

COUNT(*) AS NumberOfIngredients
FROM Recipes
LEFT JOIN Ingredients USING (RecipeID);

```

(يتطلب هذا أن يستخدم كلا الجدولين اسم العمود نفسه. فتزيل USING تلقائيًا العمود المُكْرَّر

من النتيجة، وهكذا سيُعيد الدمج في الاستعلام أعلاه عمود RecipeID واحد.)

5. حقن SQL

حقن SQL هي تقنية يستخدمها القراصنة للوصول إلى جداول قاعدة بيانات موقع معيّن عن

طريق حقن تعليمات SQL في حقل إدخال.

إذا لم يكن خادم الويب مُجهّزًا للتعامل مع هجمات حقن SQL، فيمكن للمخترقين خداع قاعدة

البيانات، وجعلها تنقذ شيفرة SQL إضافية قد تمكّنهم من ترقية صلاحيات حساباتهم، أو الوصول

إلى المعلومات الشخصية لحساب آخر، أو إجراء أي تعديلات أخرى على قاعدة البيانات.

لنفترض أنّ استدعاء معالج تسجيل الدخول إلى موقعك يبدو كما يلي:

```

https://somepage.com/ajax/login.ashx?
username=admin&password=123

```

الآن في login.ashx، ستقرأ القيم التالية:

```

strUserName = getHttpRequestParameterString("username");
strPassword = getHttpRequestParameterString("password");

```

يمكنك استعلام قاعدة البيانات للتحقق ممّا إذا كان هناك مستخدم له كلمة المرور هذه، لذا

سننشئ استعلام SQL التالي:

```

txtSQL = "SELECT * FROM Users WHERE username = '" + strUserName
+ "' AND password = '" + strPassword + "'";

```

سيعمل هذا الاستعلام بلا مشاكل إذا لم يحتو اسم المستخدم وكلمة المرور على علامات

اقتباس. ولكن إن احتوى أحد المعاملات على علامات اقتباس، فإنَّ شيفرة SQL المُرسلة إلى قاعدة البيانات ستبدو كما يلي:

```
-- strUserName = "d'Alambert";
txtSQL = "SELECT * FROM Users WHERE username = 'd'Alambert' AND
password = '123'";
```

سينتج عن هذا خطأ في الصياغة، لأنَّ علامة الاقتباس بعد d في d'Alambert تنتهي بشيفرة SQL.

يمكنك تصحيح هذا عن طريق تهريب (escaping) علامات الاقتباس في اسم المستخدم وكلمة المرور على النحو التالي:

```
strUserName = strUserName.Replace("'", "''");
strPassword = strPassword.Replace("'", "''");
```

هناك حلٌّ آخر أفضل، وهو استخدام المعاملات:

```
cmd.CommandText = "SELECT * FROM Users WHERE username =
@username AND password = @password";
cmd.Parameters.Add("@username", strUserName);
cmd.Parameters.Add("@password", strPassword);
```

إذا لم تستخدم المعاملات، ونسيت استبدال علامات الاقتباس ولو في قيمة واحدة، فيمكن للقرصان استخدام هذا لتنفيذ أوامر SQL في قاعدة البيانات الخاصة بك. على سبيل المثال، يمكن للقرصان أن يعيّن كلمة المرور إلى القيمة التالية:

```
lol'; DROP DATABASE master; --
```

وبعدها ستبدو SQL كالتالي:

```
"SELECT * FROM Users WHERE username = 'somebody' AND password =
'lol'; DROP DATABASE master; --";
```

لسوء الحظ، هذه شيفرة SQL صحيحة، وستنفذها قاعدة البيانات DB! هذا النوع من

الهجمات يسمّى حقن SQL.

هناك أشياء أخرى كثيرة يمكن أن يقوم بها القرصان، مثل سرقة عناوين البريد الإلكتروني

الخاصة بالمستخدمين، أو سرقة كلمات المرور خاصتهم، أو سرقة أرقام بطاقات الائتمان، أو سرقة

أي نوع من البيانات في قاعدة البيانات. لهذا السبب، عليك دائمًا تهريب السلاسل النصية.

لمّا كان النسيان طبيعة في الإنسان، ينصح الكثيرون باستخدام المعاملات دائمًا. لأنّ إطارات

لغة البرمجة المستخدمة تتكفل بتهريبها نيابة عنك.

1. مثال على حقن بسيط

إذا تم إنشاء عبارة SQL على النحو التالي:

```
SQL = "SELECT * FROM Users WHERE username = '" + user + "' AND
password = '" + pw + "'";
db.execute(SQL);
```

سيكون بمقدور القرصان سرقة بياناتك عن طريق إعطاء كلمة مرور من هذا القبيل

'1'='1' or 'pw'; وهكذا تصبح عبارة SQL الناتجة على النحو التالي:

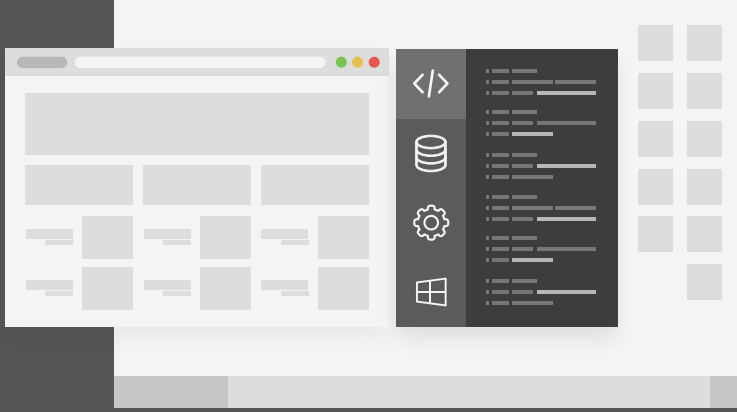
```
SELECT * FROM Users WHERE username = 'somebody' AND password
='pw' or '1'='1'
```

العبارة '1'='1' صحيحة دائمًا، لذلك سيتم اختيار كل الصفوف. لمنع هذا، استخدم معاملات

SQL على النحو التالي:

```
SQL = "SELECT * FROM Users WHERE username = ? AND password
= ?";
db.execute(SQL, [user, pw]);
```

دورة علوم الحاسوب



دورة تدريبية متكاملة تضعك على بوابة الاحتراف
في تعلم أساسيات البرمجة وعلوم الحاسوب

[التحق بالدورة الآن](#)



مواضيع متقدمة في SQL

11

سيعرض هذا الفصل عددًا من المواضيع المتقدمة في SQL مثل العروض (Views)، وإنشاء السلاسل إدارة الصلاحيات، واستخدام ملفات XML في الاستعلامات، والمفاتيح الرئيسية والفهارس وأرقام الصفوف.

1. العروض Views

1. العروض البسيطة

تُستخدم العروض (View) لترشيح الصفوف من الجدول الأساسي، أو الاكتفاء بعرض بعض الأعمدة منه فقط:

```
CREATE VIEW new_employees_details AS
SELECT E.id, Fname, Salary, Hire_date
FROM Employees E
WHERE hire_date > date '2015-01-01';
```

يختار (select) المثال التالي من النتائج المعروضة في العرض (view):

```
select * from new_employees_details
```

الخرج الناتج:

| Hire_date | Salary | FName | Id |
|------------|--------|-----------|----|
| 24-07-2016 | 500 | Johnathon | 4 |

ب. العروض المركبة

يمكن أن تكون العروض مُعقَّدة ومركَّبة (complex views) مثل تجميعات (aggregations)، أو عمليات دمج، أو استعلامات فرعية،... إلخ. المهم أن تتأكد دائمًا من إضافة أسماء الأعمدة لكل شيء تختاره:

```

Create VIEW dept_income AS
SELECT d.Name as DepartmentName, sum(e.salary) as TotalSalary
FROM Employees e
JOIN Departments d on e.DepartmentId = d.id
GROUP BY d.Name;

```

يمكنك الآن الاختيار (SELECT) كما تختار من أي جدول عادي:

```

SELECT *
FROM dept_income;

```

الخرج الناتج:

| TotalSalary | DepartmentName |
|-------------|----------------|
| 1900 | HR |
| 600 | Sales |

ج. العروض المادية

العروض المادية (Materialized Views) هي العروض التي تكون نتائجها مُخزّنة في ذاكرة مادية، وتُحدّث دوريًا حتى تظل متزامنة مع القيم الحالية، وهي مفيدة في تخزين نتائج الاستعلامات المُعقّدة طويلة الأمد التي لا تعتمد على نتائج الوقت الحقيقي (realtime results). يمكن إنشاء العروض المادية في Oracle و PostgreSQL كما تُوفّر أنظمة قواعد البيانات الأخرى وظائف مماثلة، مثل العروض المُفهرّسة (indexed views) في SQL Server، أو جداول الاستعلام المادية (materialized query tables) في DB2.

هذا مثال على العروض المادية في PostgreSQL:

```

CREATE TABLE mytable (number INT);
INSERT INTO mytable VALUES (1);
CREATE MATERIALIZED VIEW myview AS SELECT * FROM mytable;

```

```

SELECT * FROM myview;
number
-----
1
(1 row)
INSERT INTO mytable VALUES(2);
SELECT * FROM myview;
number
-----
1
(1 row)
REFRESH MATERIALIZED VIEW myview;
SELECT * FROM myview;
number
-----
1
2
(2 rows)

```

2. استعمال الفهارس (Indexes)

الفهارس هي بنيات تحتوي على مؤشرات تشير إلى محتويات جدول مُرتَّب ترتيبًا مُحدَّدًا، تساعد بذلك على لتحسين أداء الاستعلامات والعثور على النتائج بسرعة؛ فهي تشبه فهرس الكتاب، حيث تُفهرَس الصفحات (صفوف الجدول) بأرقام مُميَّزة تُسهِّل الوصول إليها مباشرةً دون البحث في كامل الصفحات أو البيانات للعثور على ما تبحث عنه.

توجد عدَّة أنواع من الفهارس، ويمكنك إنشاؤها على أيِّ جدول. يُحسِّن استخدام الفهارس مع الأعمدة في عبارات WHERE أو JOIN أو ORDER BY أداء الاستعلامات تحسبًا كبيرًا.

1. إنشاء فهرس

تنشئ الشيفرة التالية فهرسًا للعمود EmployeeId في الجدول Cars:

```
CREATE INDEX ix_cars_employee_id ON Cars (EmployeeId);
```

يُحسّن استخدام الفهرس سرعة الاستعلامات التي تحاول أن تُرتَّب أو تختار الصفوف وفقاً

لقيم EmployeeId، كما في المثال التالي:

```
SELECT * FROM Cars WHERE EmployeeId = 1
```

يمكن أن يحتوي الفهرس على أكثر من عمود واحد كما في المثال التالي:

```
CREATE INDEX ix_cars_e_c_o_ids ON Cars (EmployeeId, CarId, OwnerId);
```

في هذه الحالة، سيكون الفهرس مفيداً للاستعلامات التي تحاول أن تُرتَّب أو تختار السجلات وفقاً لجميع الأعمدة المُضمَّنة في حال كانت مجموعة الشروط مُرتَّبة بالطريقة نفسها. هذا يعني أنه عند البحث عن البيانات وجلبها، سيكون بمقدورك العثور على الصفوف المُراد إعادتها بالاستعانة بالفهرس بسرعة بدلاً من هدر الوقت بالبحث في كامل الجدول. فمثلاً، يستخدم المثال التالي الفهرس الثاني:

```
SELECT * FROM Cars WHERE EmployeeId = 1 Order by CarId DESC
```

يفقد الفهرس هذه المزايا في حال كان الترتيب مختلفاً كما يبيِّن المثال التالي:

```
SELECT * FROM Cars WHERE OwnerId = 17 Order by CarId DESC
```

لم يعد الفهرس مفيداً الآن، لأنه يتوجَّب على قاعدة البيانات أن تسترجع الفهرس كاملاً، والمرور على جميع قيم الحقل EmployeeId والحقل CarID بُغية إيجاد العناصر التي تحقق الشرط OwnerId = 17.

رغم كل ما قلناه، إلا أنه من الممكن أن يُستخدَم الفهرس رغم كل شيء؛ فقد يُخَمَّن مُحسَّن

الاستعلامات (query optimizer) أن استرداد الفهرس، والترشيح بحسب قيمة الحقل OwnerId،

ثم استرداد الصفوف المطلوبة حصراً (أي ذات القيمة 17)، سيكون أسرع من استرداد الجدول بالكامل، خاصةً إن كان الجدول كبيراً.

ب. محو فهرس أو تعطيله وإعادة إنشائه

تُستخدم التعليمة DROP لمسح الفهارس أيضاً. ففي المثال التالي، تمحو DROP فهرساً يُسمَّى

ix_cars_employee_id في الجدول Cars:

```
DROP INDEX ix_cars_employee_id ON Cars;
```

تُحذف DROP الفهرس نهائياً، وفي حال كان الفهرس مُجمَعاً (clustered)، فسيُزال التجميع، ولن يكون بالإمكان إعادة بنائه دون تكرار عملية إنشاء الفهرس من جديد، وهي عملية يمكن أن تكون بطيئة ومكلفة من الناحية الحسابية.

هناك حل آخر، وهو تعطيل (disable) الفهرس بدل حذفه:

```
ALTER INDEX ix_cars_employee_id ON Cars DISABLE;
```

يسمح هذا للجدول بالاحتفاظ ببنية الفهرس وبياناته الوصفية (metadata) إضافةً إلى إحصائيات الفهرس، وهكذا سيُسهل تقييم التغيير الحاصل؛ وإذا لزم الأمر، سيكون من الممكن تفعيل الفهرس وإعادة بنائه لاحقاً دون الاضطرار إلى إعادة إنشائه من الصفر:

```
ALTER INDEX ix_cars_employee_id ON Cars REBUILD;
```

ج. الفهارس المُرتَّبة

إذا كانت الفهارس مُرتَّبة بنفس الترتيب الذي سَتُسترجع به، فلن تُجري التعليمة SELECT أيّ

ترتيب إضافي أثناء الاسترجاع.

بفرض لدينا الفهرس التالي:

```
CREATE INDEX ix_scoreboard_score ON scoreboard (score DESC);
```

فعند تنفيذ الاستعلام التالي:

```
SELECT * FROM scoreboard ORDER BY score DESC;
```

لن يُجري نظام قاعدة البيانات أيَّ ترتيب إضافي طالما أنَّه سيبحث في الفهرس وفق ذلك الترتيب.

د. الفهرس الجزئي أو المرشح

تتيح SQL Server و SQLite إنشاء فهرس تحوي جزءًا من الأعمدة، وكذلك جزءًا من الصفوف ويدعى هذا النوع من الفهارس «بالفهارس الجزئية أو المرشحة» (Partial or Filtered Index).

بفرض أنَّ لدينا جدول للطلبات يدعى orders وفيه الحقل order_state_id الذي تمثّل القيمة 2 فيه الحالة «مكتملة»، وتمثّل القيمة 1 فيه الحالة «غير مكتملة». إليك الاستعلام التالي:

```
SELECT id, comment
FROM orders
WHERE order_state_id = 1
AND product_id = @some_value;
```

يتيح لك استخدام مفهوم الفهرسة الجزئية تقييد الفهرس (limit the index)، بحيث لا

تُضمّن إلا الطلبات التي لم تكتمل بعد:

```
CREATE INDEX Started_Orders
ON orders(product_id)
WHERE order_state_id = 1;
```

سيؤدي هذا إلى تقليل كمية المؤشرات التي تنشئها عملية الفهرسة، ويوفر مساحة التخزين، ويُقلل من تكلفة تحديث ذلك الفهرس.

ه. الفهارس المُتكتِّلة والفريدة والمُرتَّبة

يمكن إسناد عدد من الخصائص لكل فهرس تُحدّد ساعة إنشائه، أو يمكن أن تضاف إليه لاحقًا.

```
CREATE CLUSTERED INDEX ix_clust_employee_id ON
Employees(EmployeeId, Email);
```

تنشئ عبارة SQL أعلاه فهرسًا مُتكتِّلاً (clustered index) جديدًا لجدول الموظفين Employees. والفهارس المُتكتِّلة هي فهارس تتحكّم في البنية الفعلية للجدول؛ إذ يُرتَّب الجدول الذي يطبّق عليه هذا النوع من الفهرس ترتيبًا يُطابق بنية هذا الفهرس. نتيجة لهذا، لا يمكن أن يكون للجدول أكثر من فهرس مُتكتِّلة واحد. ما يعني أنّ الشيفرة أعلاه ستفشل في حال إضافة فهرس المُتكتِّلة ثانٍ (وتُسمّى الجداول التي لا تحتوي على فهارس مُتكتِّلة «كومات» [heaps]).

ينشئ المثال التالي فهرسًا فريدًا (unique index) للعمود Email في جدول العملاء Customers. علاوة على تسريع الاستعلام، يفرض الفهرس أن تكون عناوين البريد الإلكتروني فريدة (غير مُتكرّرة) في العمود. وإن حاولت إدراج صفٍّ يحوي بريدًا إلكترونيًا موجودًا سلفًا، فستفشل عملية الإدراج أو التحديث (افتراضيًا).

```
CREATE UNIQUE INDEX uq_customers_email ON Customers(Email);
```

ينشئ المثال التالي فهرسًا لجدول العملاء Customers، إذ يضع هذا الفهرس على الجدول قيودًا تنص على أنّ الحقل EmployeeID ينبغي أن يكون فريدًا. (ستفشل هذه العملية إن لم يكن العمود فريدًا؛ أي، إن كان هناك موظف آخر يحمل نفس القيمة.)

```
CREATE UNIQUE INDEX ix_eid_desc ON Customers(EmployeeID);
```

تنشئ الشيفرة التالية فهرسًا مُرتبًا ترتيبًا تنازليًا. افتراضيا، تُرتَّب الفهارس (على الأقل في MSSQL server) تصاعديًا، لكن يمكن تغيير هذا السلوك كما يوضح المثال التالي:

```
CREATE INDEX ix_eid_desc ON Customers(EmployeeID Desc);
```

و. إعادة بناء فهرس

مع مرور الوقت، قد تصبح الفهارس المُتشعَّبة من النمط **B-Tree** مُجزأة (fragmented) نتيجة عمليات التحديث والحذف والإدراج. في نظام SQLServer، هناك نوعان من الفهارس، الفهارس الداخلية، والتي تكون فيها صفحة الفهرس نصف فارغة (half empty)، والفهارس الخارجية، والتي لا يتطابق فيها ترتيب الصفحة المنطقي مع الترتيب الفعلي). إعادة بناء الفهارس تشبه إلى حدٍّ بعيد حذفها ثمَّ إعادة إنشائها.

يمكن إعادة بناء الفهرس باستخدام الصياغة التالية:

```
ALTER INDEX index_name REBUILD;
```

إعادة بناء الفهارس هي عملية حرجة (offline operation) افتراضيا، أي أنَّها تحجر الجدول وتمنع الوصول إليه أو التعديل عليه أثناء تطبيقها، لكنَّ العديد من أنظمة معالجة قواعد البيانات (RDBMS) لا تطبق عملية الحجر تلك على الجدول أثناء إعادة البناء وتسمح بالوصول إليه (تدعى هذه العملية online rebuilding)، كما توفِّر بعض أنظمة قواعد البيانات بدائل أخرى لإعادة بناء الفهارس، مثل REORGANIZE (في SQLServer) أو COALESCE / SHRINK SPACE (في Oracle).

ز. الإدراج باستخدام فهرس فريد

ستفشل الشيفرة التالية في حال عُيِّن فهرس فريد للعمود Email في جدول العملاء:


```
UPDATE Customers SET Email = "richard0123@example.com" WHERE id = 1;
```

تقترح هذه الشيفرة بديلاً ممكناً في مثل هذه الحالة:

```
UPDATE Customers SET Email = "richard0123@example.com" WHERE id = 1 ON DUPLICATE KEY;
```

3. التسلسلات

التسلسلات (Sequences) هي سلاسل من الأعداد. المثال التالي ينشئ تسلسلاً يبدأ من

1000، ويزيد بمقدار 1.

```
CREATE SEQUENCE orders_seq
START WITH 1000
INCREMENT BY 1;
```

في المثال التالي، سنستخدم مرجعًا (seq_name.NEXTVAL) يشير إلى القيمة التالية في

التسلسل.

تنبيه: في كل عبارة، تكون هناك قيمة واحدة فقط من التسلسل. أي أنه إذا كانت هناك عدة مراجع إلى القيمة التالية في التسلسل (NEXTVAL) في عبارة مُعَيَّنة، فستشير جميع تلك المراجع إلى نفس الرقم من السلسلة.

يمكن استخدام القيمة التالية NEXTVAL في عبارات الإدراج INSERTS:

```
INSERT INTO Orders (Order_UID, Customer)
VALUES (orders_seq.NEXTVAL, 1032);
```

كما يمكن أن تُستخدَم في عمليات التحديث:

```
UPDATE Orders
SET Order_UID = orders_seq.NEXTVAL
WHERE Customer = 581;
```

ويمكن أيضًا أن تُستخدم في عبارات الاختيار SELECT:

```
SELECT Order_seq.NEXTVAL FROM dual;
```

4. المرادفات (Synonyms)

المرادف (Synonym) هو كنية أو اسم بديل لكائن في قاعدة بيانات، وقد يكون هذا الكائن

جدولاً أو معرضاً أو إجراءً مُخزناً، أو سلسلة... إلخ.

يوضح المثال التالي كيفية إنشاء المرادفات:

```
CREATE SYNONYM EmployeeData
FOR MyDatabase.dbo.Employees
```

5. العبارة TRY / CATCH

تُستخدم عبارة TRY / CATCH لإمساك الأخطاء في الشيفرات التي يُتوقع أن تطرح أخطاء.

ستفشل عمليتنا الإدراج في المثال التالي بسبب خطأ في صياغة التاريخ:

```
BEGIN TRANSACTION
BEGIN TRY
    INSERT INTO dbo.Sale(Price, SaleDate, Quantity)
    VALUES (5.2, GETDATE(), 1)
    INSERT INTO dbo.Sale(Price, SaleDate, Quantity)
    VALUES (5.2, 'not a date', 1)
    COMMIT TRANSACTION
END TRY
BEGIN CATCH
    THROW
    ROLLBACK TRANSACTION
END CATCH
```

في المثال التالي، ستكتمل عملية الإدراج دائمًا:

```
BEGIN TRANSACTION
BEGIN TRY
    INSERT INTO dbo.Sale(Price, SaleDate, Quantity)
    VALUES (5.2, GETDATE(), 1)
    INSERT INTO dbo.Sale(Price, SaleDate, Quantity)
    VALUES (5.2, GETDATE(), 1)
    COMMIT TRANSACTION
END TRY
BEGIN CATCH
    THROW
    ROLLBACK TRANSACTION
END CATCH
```

6. GRANT و REVOKE

تُستخدَم العبارة GRANT لمنح الإذن لمستخدم ما بإجراء عملية على قاعدة البيانات، فيما تُستخدَم العبارة REVOKE لسحب الإذن أو الصلاحية منه.

يمنح المثال التالي الإذن للمستخدمين User1 و User2 بإجراء العمليتين SELECT و UPDATE على الجدول Employees.

```
GRANT SELECT, UPDATE
ON Employees
TO User1, User2;
```

يسحب المثال التالي من المستخدمين User1 و User2 صلاحية تنفيذ العمليتين SELECT و UPDATE على جدول الموظفين.

```
REVOKE SELECT, UPDATE
ON Employees
FROM User1, User2;
```

7. استخدام ملفات XML في SQL

يمكن تعريف جدول بيانات من ملف XML واستخدامه في استعلامات SQL مثل أي

جدول عادي:

```

DECLARE @xmlIN XML = '<TableData>
<aaa Main="First">
  <row name="a" value="1" />
  <row name="b" value="2" />
  <row name="c" value="3" />
</aaa>
<aaa Main="Second">
  <row name="a" value="3" />
  <row name="b" value="4" />
  <row name="c" value="5" />
</aaa>
<aaa Main="Third">
  <row name="a" value="10" />
  <row name="b" value="20" />
  <row name="c" value="30" />
</aaa>
</TableData>'
SELECT t.col.value('..@Main', 'varchar(10)') [Header],
t.col.value('@name', 'VARCHAR(25)') [name],
t.col.value('@value', 'VARCHAR(25)') [Value]
FROM @xmlIn.nodes('//TableData/aaa/row') AS t (col)

```

الخرج الناتج:

| Header | name | Value |
|--------|------|-------|
| First | a | 1 |
| First | b | 2 |
| First | c | 3 |
| Second | a | 3 |
| Second | b | 4 |
| Second | c | 5 |

| | | |
|-------|---|----|
| Third | a | 10 |
| Third | b | 20 |
| Third | c | 30 |

8. رقم الصف (row number)

يمكن استخدام أرقام الصفوف في استعلامات SQL عبر الدالة ROW_NUMBER. يحذف المثال التالي جميع السجلات خلا السجل الأخير (جدول بعلاقة "واحد إلى

كثير" - 1 to Many)

```
WITH cte AS (
    SELECT ProjectID,
           ROW_NUMBER() OVER (PARTITION BY ProjectID ORDER BY
                               InsertDate DESC) AS rn
    FROM ProjectNotes
)
DELETE FROM cte WHERE rn > 1;
```

تضمّن الشيفرة التالية رقم الصف وفقاً لترتيب الطلبية:

```
SELECT
    ROW_NUMBER() OVER(ORDER BY Fname ASC) AS RowNumber ,
    Fname ,
    LName
FROM Employees
```

يقسّم المثال التالي أرقام الصفوف إلى مجموعات وفقاً لمعيار مُحدّد:

```
SELECT
    ROW_NUMBER() OVER(PARTITION BY DepartmentId ORDER BY
                       DepartmentId ASC) AS RowNumber ,
    DepartmentId, Fname, LName
FROM Employees
```

9. التعبيرات الجدولية الشائعة

أ. توليد قيم

لا توفر معظم قواعد البيانات طريقة أصلية لإنشاء سلاسل الأرقام؛ بيد أنه يمكن استخدام تعبيرات الجدول الشائعة أو التعبيرات الجدولية (common table expressions) مع العودية (recursion) لمحاكاة هذا النوع من الوظائف.

يولّد المثال التالي تعبيرًا جدوليًا يُسمّى Numbers، واسم عموده i، ويحتوي أرقام

الصفوف (5-1):

```
-- إعطاء اسم الجدول "Numbers" واسم العمود `i` لتخزين الأعداد
WITH Numbers(i) AS (
  -- البداية
  SELECT 1
  -- المعامل UNION ALL ضروري لأجل العودية
  UNION ALL
  -- تعبير التكرار
  SELECT i + 1
  -- التعبير الجدولي الذي أعلننا عنه والمُستخدم كمصدر للعودية
  FROM Numbers
  -- عبارة إنهاء العودية
  WHERE i < 5
)
-- استخدام التعبير الجدولي المُنشأ كما لو كان جدولاً عادياً
SELECT i FROM Numbers;
```

الخرج الناتج:

| i |
|---|
| 1 |
| 2 |

| i |
|---|
| 3 |
| 4 |
| 5 |

يمكن استخدام هذه الطريقة مع أي مجال من الأعداد، وكذلك مع أنواع أخرى من البيانات.

ب. الترقيم العودي لشجيرة

المثال التالي يوضح كيفية ترقيم شجيرة (subtree) عودياً:

```
WITH RECURSIVE ManagedByJames(Level, ID, FName, LName) AS (
  -- البدء بهذا الصف
  SELECT 1, ID, FName, LName
  FROM Employees
  WHERE ID = 1
  UNION ALL
  -- الحصول على الموظفين الذين يعملون تحت إمرة أي من المدراء
  -- المُختارين سابقا
  SELECT ManagedByJames.Level + 1,
         Employees.ID,
         Employees.FName,
         Employees.LName
  FROM Employees
  JOIN ManagedByJames
  ON Employees.ManagerID = ManagedByJames.ID
  ORDER BY 1 DESC -- البحث الأولي-العميق depth-first search
)
SELECT * FROM ManagedByJames;
```

الخرج الناتج:

| LName | FName | ID | Level |
|----------|-----------|----|-------|
| Smith | James | 1 | 1 |
| Johnson | John | 2 | 2 |
| Smith | Johnathon | 4 | 3 |
| Williams | Michael | 3 | 2 |

ج. الاستعلامات المؤقتة

تتصرف الاستعلامات المؤقتة (Temporary query) مثل الاستعلامات المفتشبة (nested

(subqueries)، إلا أن صياغتها مختلفة.

```
WITH ReadyCars AS (
  SELECT *
  FROM Cars
  WHERE Status = 'READY'
)
SELECT ID, Model, TotalCost
FROM ReadyCars
ORDER BY TotalCost;
```

الخرج الناتج:

| TotalCost | Model | ID |
|-----------|------------|----|
| 200 | Ford F-150 | 1 |
| 230 | Ford F-150 | 2 |

هذا استعلام فرعي مكافئ:


```

SELECT ID, Model, TotalCost
FROM (
  SELECT *
  FROM Cars
  WHERE Status = 'READY'
) AS ReadyCars
ORDER BY TotalCost

```

د. التسلق العودي لشجرة

المثال التالي يوضح كيفية تسلق شجرة عودياً (recursively going up in a tree):

```

WITH RECURSIVE ManagersOfJonathon AS (
  -- البدء بهذا الصف
  SELECT *
  FROM Employees
  WHERE ID = 4
  UNION ALL
  -- الحصول على مدراء كل الصفوف المُختارة سابقا
  SELECT Employees.*
  FROM Employees
  JOIN ManagersOfJonathon
  ON Employees.ID = ManagersOfJonathon.ManagerID
)
SELECT * FROM ManagersOfJonathon;

```

الخرج الناتج:

| DepartmentId | ManagerId | PhoneNumber | LName | FName | Id |
|--------------|-----------|-------------|---------|-----------|----|
| 1 | 2 | 1212121212 | Smith | Johnathon | 4 |
| 1 | 1 | 2468101214 | Johnson | John | 2 |
| 1 | NULL | 1234567890 | Smith | James | 1 |

هـ. التوليد العودي للتواريخ

يولّد المثال التالي تواريخ مع تضمين الجداول الزمنية لفِزق العمل:

```

DECLARE @DateFrom DATETIME = '2016-06-01 06:00'
DECLARE @DateTo DATETIME = '2016-07-01 06:00'
DECLARE @IntervalDays INT = 7
-- Transition Sequence = وقت الاستراحة في المناوبات الليلية
والنهارية
-- RR (Rest & Relax) = 1
-- DS (Day Shift) = 2
-- NS (Night Shift) = 3
;WITH roster AS
(
    SELECT @DateFrom AS RosterStart, 1 AS TeamA, 2 AS TeamB, 3
AS TeamC
    UNION ALL
    SELECT DATEADD(d, @IntervalDays, RosterStart),
        CASE TeamA WHEN 1 THEN 2 WHEN 2 THEN 3 WHEN 3 THEN 1 END
AS TeamA,
        CASE TeamB WHEN 1 THEN 2 WHEN 2 THEN 3 WHEN 3 THEN 1 END
AS TeamB,
        CASE TeamC WHEN 1 THEN 2 WHEN 2 THEN 3 WHEN 3 THEN 1 END
AS TeamC
    FROM roster WHERE RosterStart < DATEADD(d, -@IntervalDays,
@DateTo)
)
SELECT RosterStart,
    ISNULL(LEAD(RosterStart) OVER (ORDER BY RosterStart),
RosterStart + @IntervalDays) AS RosterEnd,
    CASE TeamA WHEN 1 THEN 'RR' WHEN 2 THEN 'DS' WHEN 3 THEN
'NS' END AS TeamA,
    CASE TeamB WHEN 1 THEN 'RR' WHEN 2 THEN 'DS' WHEN 3 THEN
'NS' END AS TeamB,
    CASE TeamC WHEN 1 THEN 'RR' WHEN 2 THEN 'DS' WHEN 3 THEN
'NS' END AS TeamC
FROM roster

```

النتيجة المُعاداة:

| | RosterStart | RosterEnd | TeamA | TeamB | TeamC |
|---|-------------------------|-------------------------|-------|-------|-------|
| 1 | 2016-06-01 06:00:00.000 | 2016-06-08 06:00:00.000 | RR | DS | NS |
| 2 | 2016-06-08 06:00:00.000 | 2016-06-15 06:00:00.000 | DS | NS | RR |
| 3 | 2016-06-15 06:00:00.000 | 2016-06-22 06:00:00.000 | NS | RR | DS |
| 4 | 2016-06-22 06:00:00.000 | 2016-06-29 06:00:00.000 | RR | DS | NS |
| 5 | 2016-06-29 06:00:00.000 | 2016-07-06 06:00:00.000 | DS | NS | RR |

و. استخدام CONNECT BY في Oracle مع تعبير جدولي عودي

توفّر الوظيفة CONNECT BY المستخدمة في Oracle العديد من الميزات المفيدة التي لا يوجد لها مثيل في التعبيرات الجدولية العودية القياسية في SQL. يحاول المثال التالي محاكاة هذه الميزات (مع بعض الإضافات التكميلية) باستخدام صياغة SQL Server. هذه الوظائف مفيدة للغاية لمطوري Oracle إذ توفّر لهم العديد من الميزات في الاستعلامات المتشعبة (hierarchical queries) غير الموجودة في قواعد البيانات الأخرى، كما أنّها مفيدة أيضاً في توضيح استخدامات الاستعلامات المتشعبة عموماً.

```
WITH tbl AS (
  SELECT id, name, parent_id
  FROM mytable)
, tbl_hierarchy AS (
  /* Anchor */
  SELECT 1 AS "LEVEL"
  --, 1 AS CONNECT_BY_ISROOT
  --, 0 AS CONNECT_BY_ISBRANCH
  , CASE WHEN t.id IN (SELECT parent_id FROM tbl) THEN 0
  ELSE 1 END AS CONNECT_BY_ISLEAF
  , 0 AS CONNECT_BY_ISCYCLE
  , '/' + CAST(t.id AS VARCHAR(MAX)) + '/' AS
  SYS_CONNECT_BY_PATH_id
  , '/' + CAST(t.name AS VARCHAR(MAX)) + '/' AS
```

```

SYS_CONNECT_BY_PATH_name
    , t.id AS root_id
    , t.*
    FROM tbl t
    WHERE t.parent_id IS NULL -- START WITH parent_id IS NULL
UNION ALL
/* العودية */
SELECT th."LEVEL" + 1 AS "LEVEL"
    --, 0 AS CONNECT_BY_ISROOT
    --, CASE WHEN t.id IN (SELECT parent_id FROM tbl) THEN
1 ELSE 0 END AS CONNECT_BY_ISBRANCH
    , CASE WHEN t.id IN (SELECT parent_id FROM tbl) THEN 0
ELSE 1 END AS CONNECT_BY_ISLEAF
    , CASE WHEN th.SYS_CONNECT_BY_PATH_id LIKE '%/' +
CAST(t.id AS VARCHAR(MAX)) + '/%'
    THEN 1 ELSE 0 END AS CONNECT_BY_ISCYCLE
    , th.SYS_CONNECT_BY_PATH_id + CAST(t.id AS
VARCHAR(MAX)) + '/' AS SYS_CONNECT_BY_PATH_id
    , th.SYS_CONNECT_BY_PATH_name + CAST(t.name AS
VARCHAR(MAX)) + '/' AS SYS_CONNECT_BY_PATH_name
    , th.root_id
    , t.*
    FROM tbl t
    JOIN tbl_hierarchy th ON (th.id = t.parent_id) --
CONNECT BY PRIOR id = parent_id
    WHERE th.CONNECT_BY_ISCYCLE = 0) -- NOCYCLE
SELECT th.*
    --, REPLICATE(' ', (th."LEVEL" - 1) * 3) + th.name AS
tbl_hierarchy
    FROM tbl_hierarchy th
    JOIN tbl CONNECT_BY_ROOT ON (CONNECT_BY_ROOT.id =
th.root_id)
    ORDER BY th.SYS_CONNECT_BY_PATH_name; -- ORDER SIBLINGS BY
name

```

هذا شرح لميزات CONNECT BY الموضحة أعلاه:

- العبارات

- CONNECT BY: تحدد العلاقة التي تعرف التشعب
- START WITH: تحدد العقدة الجذرية (root nodes).
- ORDER SIBLINGS BY: تحدد ترتيب النتائج

- المعاملات

- NOCYCLE: توقف معالجة فرع معين عند رصد شعبة دورية (loop) لأن الشعب الصالحة هي الشعب غير الدورية (Directed Acyclic)، أي الشعب التي لا يمكن العودة عبرها إلى العقدة نفسها.

- العمليات

- PRIOR: تحصل على البيانات من العقدة الأب (node's parent).
- CONNECT_BY_ROOT: تحصل على البيانات من العقدة الجذرية.
- أشباه الأعمدة Pseudocolumns
- LEVEL: تشير إلى مسافة العقدة من جذرها.
- CONNECT_BY_ISLEAF: تشير إلى عقدة بدون فروعها.
- CONNECT_BY_ISCYCLE: تشير إلى عقدة ذات مرجع دائري (circular reference).

- الدوال

- SYS_CONNECT_BY_PATH: تعيد سلسلة نصية تمثّل المسار من الجذر إلى العقدة.