

رسالة الغزالي

مقدمه في

قواعد وبيانات



اعداد الطالب :وائل عادل الصلوي

٢٠١٢-٢٠١٣م

الاهداء

إلى من يسعد قلبي بلقياها
إلى روضة الحب التي تنبت أزكى الأزهار
أمي

إلى من هم اقرب أليّ من روعي
إلى من شاركني حزن ألام وبهم استمد عزتي وإصراري
أخوتي

إلى من أنسني في دراستي وشاركني همومي
تذكراً وتقديراً
أصدقائي

والي الاستاذ الفاضل / سليم خالد شعب
اهدي هذا البحث



السيرة الذاتية

الاسم: وائل عادل الصلوي

العنوان: اليمن - تعز

رقم الهاتف: ٧٠١١٥٠٩٧٥

اسم المقرر : قواعد البيانات

"المحاضرة التمهيديّة"

أهمية قواعد البيانات:

تعتبر قواعد البيانات ذات أهمية كبيرة لتقدم أي مجتمع خصوصاً ونحن نعيش عصر التقنية والمعلوماتية وبالتالي فنحن بحاجة إلى آلية لتنظيم البيانات (والتي أصبحت في عصرنا كبيرة ومتنوعة) والمحافظة عليها من التلف وضمان أمنها.

سهولة إدارتها

سهولة في التخزين والإضافة والتعديل

وسرعة في البحث والاستعلام

التحليل الإحصائي

سهولة وسرعة استخراج التقارير

"المحاضرة الأولى" بعنوان

مقدمة في أنظمة قواعد البيانات

مقدمة في أنظمة قواعد البيانات

- أصبحت قواعد البيانات و تطبيقاتها عنصراً جوهرياً في تسيير أمور الحياة اليومية في المجتمع المعاصر ، حيث أن جميع الأنشطة التي يمارسها أفراد المجتمع من تسجيل مواليد ووفيات و نتائج دراسية و وثائق السفر و العمليات البنكية و غيرها الكثير يجب فيها التعامل مع احد قواعد البيانات
- كافة الأنشطة السابقة تدخل في نطاق التطبيقات التقليدية لقاعدة البيانات .
- توجد حالياً تطبيقات متقدمة لقواعد البيانات مثل استخدام الذكاء الاصطناعي و التجارة الالكترونية

خواص قواعد البيانات

- تمثل بعض مظاهر العالم الحقيقي. أي إنها تمثل حالة من حالات البيانات التي تصف موضوع حقيقي
- تمثل مجموعة من البيانات المتلاصقة منطقياً وتحتوي على معنى ضمني
- يتم تصميمها و تخزين البيانات فيها من أجل غرض معين

مفهوم قواعد البيانات

- قواعد البيانات (Database): هي أسلوب محدد لتنظيم المعلومات يبسط كيفية إدخالها واستخراجها في صورة ملائمة و مفهومة للمستخدم لمجموعة مشتركة من البيانات المترابطة والمتجانسة منطقياً .
- هي مجموعة من عناصر البيانات المنطقية المرتبطة مع بعضها البعض بعلاقة معينة، وتتكون قاعدة البيانات من جداول (واحد أو أكثر). ويتكون الجدول أعمدة (حقول Fields) ومن صفوف (سجلات Record).

نظم ملفات البيانات

- استخدام الملفات في تخزين البيانات.
- استخدام المبرمجون ملفات البيانات في تخزين المعلومات لفترة طويلة.
- أدى استخدام الملفات إلى ظهور بعض المشاكل والعيوب .
- أدى إلى تطوير أسلوب التعامل مع الملفات وبذل الجهد والوقت
- في نظام معالجة البيانات كان كل برنامج يصمم لأداء غرض معين وله الملفات الخاصة به ، دون وجود إطار عام يربط جميع البرامج أو يسمح بإضافة برامج جديدة بسهولة.

نظم ملفات البيانات (File Systems)

أنواع الملفات:

- ملف تتابعي: يتم تخزين سجلات البيانات بشكل تتابعي بنفس ترتيب وصولها للملف سجل بعد سجل. لاسترجاع البيانات تجري عملية قراءة السجلات من أول سجل إلى آخر سجل و بشكل تتابعي.
- ملف عشوائي : يتم تخزين سجلات البيانات بشكل عشوائي مع معرفة موقع أو عنوان كل سجل بيانات، و تتم قراءة البيانات مباشرة عن طريق العنوان.
- ملف فهرس: يستخدم فهرس أشبه بفهرس الكتاب من خلاله يتم الوصول إلى أي سجل بيانات، يتم عمل الفهرس من خلال احد حقول البيانات.

مشاكل الملفات:

- تكرار البيانات: تكرار البيانات في أكثر من ملف مما يضيع حيز التخزين و الجهد و الوقت.
- عدم تجانس أو توافق البيانات: نفس المعلومة تكون مخزنه في أكثر من ملف عند تعديلها قد لا نعدلها في الملفات الأخرى.
- عدم المرونة: عملية التعديل و الحذف تتطلب جهد و وقت و كلفة عالية.
- الافتقار إلى المواصفات القياسية.
- معدل منخفض لإنتاج البرامج
- مشاركة محدودة جداً بين البرامج المختلفة و ملفات البيانات.
- صعوبة الصيانة أي تعديل لملف يلزم تعديل كافة البرامج الخاصة به .
- امن سرية المعلومات تكون على نطاق محدود.

نظم قواعد البيانات

- نشأت قواعد البيانات و نظم قواعد البيانات من اجل إيجاد بديل لملفات البيانات و نظم معالجتها بحيث تحل كافة المشكلات و القيود و الصعوبات التي يواجهها المستخدمون في تعاملهم مع الملفات.
- البيانات : هي كافة البيانات المطلوب إدخالها أو الاستعلام عنها ، حيث كل بيان يمثل عنصر من البيانات مثل (اسم المريض ، رقم الغرفة ، العنوان ، ...)
- المعلومات : هي البيانات التي تمت معالجتها و وضعها في صورة ملائمة و مفهومة للمستخدم.
- نظم قواعد البيانات هي أسلوب محدد لتنظيم البيانات ببسط كيفية إدخالها و تعديلها و استخراجها اما بنفس الشكل المدخل أو مجمعة في صورة إحصائية أو تقارير أو شاشات استعلام مع التحكم في كل عملية.
- تصميم قاعدة البيانات يشمل تحديد أنواع البيانات و التراكيب و القيود على كافة البيانات.
- بناء قاعدة البيانات هو عملية تخزين البيانات نفسها في وسط تخزين تتحكم به نظم قواعد البيانات.
- عند تصميم قاعدة بيانات يجب تحديد المستخدمين و التطبيقات الذين سيستخدمون قاعدة البيانات.

أمثلة نظم إدارة قواعد البيانات

- يمكن إنتاج و معالجة قاعدة البيانات باستخدام الحاسب الآلي بواسطة مجموعة من البرامج التطبيقية المصممة خصيصاً لهذا الغرض أو بواسطة نظم إدارة قواعد البيانات (DBMS) مثل:

- MS-Access
- Oracle
- Sybase
- Builder Power
- Informix

الفرق بين نظم قواعد البيانات ونظم الملفات التقليدية

يوجد العديد من الخواص التي تفرق بين قواعد البيانات ونظم الملفات التقليدية وهي:

الوصف الذاتي للبيانات (Self-Description Nature):

تحتوي قواعد البيانات على البيانات ووصف البيانات وذلك عن طريق إنشاء فهرس البيانات والذي يحتوي على ما يسمى (Meta-data)

الفصل بين البرامج والبيانات (Program/Data Insulation):

لا تحتوي البرامج على وصف البيانات بل يوجد فصل بينهما مما يتيح إمكانية تعديل شكل البيانات بدون الحاجة لتعديل البرامج.

المشاركة في البيانات والتعامل مع العديد من المستخدمين (Data Sharing and Multi-user system):

تتيح قواعد البيانات المشاركة في استخدام البيانات وكذلك تعطي إمكانية تعامل العديد من المستخدمين مع نفس قواعد البيانات في نفس الوقت بدون مشاكل

قواعد البيانات و نظم إدارة قواعد البيانات

-نظام إدارة قواعد البيانات: هو مجموعة من البرامج التي يمكن استخدامها في إنشاء و معالجة قاعدة بيانات.

-نظام إدارة قواعد البيانات هو نظام برامجي متعدد الأغراض يسهل تعريف و بناء و معالجة قواعد البيانات التطبيقية.

-يمكن أن تصمم قاعدة بيانات واحدة تستخدم مع العديد من البرامج والتطبيقات.

خواص أخرى لقواعد البيانات

- يمكن أن تكون قاعدة البيانات في أي حجم فيمكن أن تحتوي على القليل من السجلات أو المئات منها ويمكن أن تحتوي على مئات الملايين من السجلات
- يمكن أن يتم إنشائها و التعامل معها يدويا أو باستخدام الحاسبات الآلية
- إذا تم استخدام الحاسب الآلي لإدارة قواعد البيانات فإن ذلك يتم عن طريق مجموعة من البرامج التي تصمم خصيصا لذلك أو عن طريق استخدام نظم إدارة قواعد البيانات ..

(Database Management System DBMS)

نظام إدارة قواعد البيانات (Database Management System DBMS)

تسمى قواعد البيانات + نظم إدارة قواعد البيانات بنظم قواعد البيانات

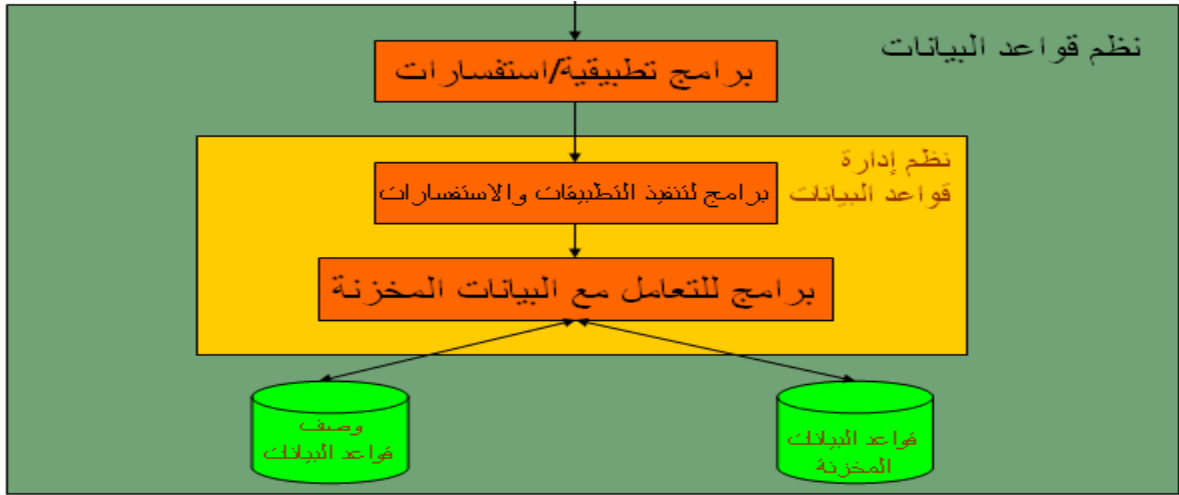
(قواعد البيانات + نظم إدارة قواعد البيانات ← نظم قواعد البيانات)

(Database System (DBS) → Database (DB) + DBMS)

مميزات استخدام قواعد البيانات

- ندرة التكرار وإمكانية التحكم في تكرار البيانات
- امن و سرية البيانات عالية جداً
- فرض القيود على المستخدمين الذين ليس لهم صلاحيات معينة
- توفير بيئة تخزين مناسبة و صعوبة فقد البيانات
- السماح باستنباط معلومات من البيانات المتواجدة
- توفير واجهات متعددة لتعامل المستخدم مع البيانات
- تمثيل العلاقات المعقدة بين البيانات بسهولة
- تكامل البيانات بشكل عالي و متناسق.
- سهولة الصيانة حيث أي تعديل يتم بكل سهولة و من مكان واحد
- توفير طرق متعددة للحصول على النسخ الاحتياطية و كذلك معالجة البيانات في حالات الأعطال التي قد تحدث لقواعد البيانات
- تساعد على وضع معايير قياسية للتعامل مع البيانات
- تقليل زمن تطوير البرامج
- المرونة الشديدة في استخدام وتعديل البيانات
- توفير بيانات على درجة عالية من التحديث
- اقتصادية الاستخدام
- المرونة العالية في مشاركة البيانات و بكل سهولة

مخطط يوضح قواعد البيانات ونظم إدارتها



مستخدمون / برامج

مستخدم قواعد البيانات

مدير قواعد البيانات (DBA):

يقوم بإدارة قواعد البيانات والتحكم في صلاحيات العمل ومراقبة النظام وتحسين أداء قواعد البيانات.

مصمم قواعد البيانات (DB Designer):

يقوم بتصميم قواعد البيانات ليتم إنشائها وبنائها بطريقة ذات كفاءة عالية طبقا لمتطلبات المستخدم.

مستخدم قواعد البيانات (End User):

بعض المستخدمين يكون لديهم الخبرة الكافية لإعداد الاستفسارات المطلوبة بلغة الاستفسارات، وبعض المستخدمين ليس لديهم الخبرة فيتم إنشاء برامج خاصة لهم يقومون بتشغيلها للحصول على المطلوب.

محلل النظم ومبرمج النظم (Programmer & Analyst):

-يقوم بتحديد متطلبات المستخدم وتطوير هذه المواصفات المطلوبة لتحديد المطلوب من قواعد البيانات.

-بينما يقوم مبرمج النظم بتنفيذ المتطلبات لإنشاء التطبيقات المناسبة

- هندسة النظم هي عملية تحليل النظام بالإضافة لعملية إنشاء البرامج التطبيقية

(محلل النظم + مبرمج النظم ← مهندس النظم)

(Software Engineer → Programmer + Analyst)

متى لا نستخدم قواعد البيانات؟

- إذا كانت تكلفة الإعداد عالية بالنسبة لحجم المشروع
- إذا كانت قاعدة البيانات و التطبيقات بسيطة و سهلة
- إذا كان المشروع يحتاج لسرعة استجابة عالية جدا وبشكل ضروري
- إذا كان العمل لا يحتاج إلى بيئة ذات عدة مستخدمين

أشخاص يتعاملون مع قواعد البيانات بطريقة غير مباشرة

هؤلاء لا يهتمون بقواعد البيانات ذاتها ولكنهم يقدمون لمستخدم قواعد البيانات البيئة اللازمة لهم وهم:

مصمموا ومنفذوا نظم إدارة قواعد البيانات:

يقومون بتصميم وتنفيذ نظم إدارة قواعد البيانات نفسها.

مطوروا البرامج المساعدة:

يقومون بتطوير البرامج المساعدة مثل برامج تحليل النظم، تصميم النظم، إنشاء وتطوير التطبيقات، إنشاء التقارير وواجهات التطبيق.

المشغلون وأفراد الصيانة:

يقومون بتشغيل النظم وإدارتها وصيانتها وكذلك صيانة البرامج والأجهزة المستخدمة في إنشاء وتطوير قواعد البيانات.

"المحاضرة الثانية" بعنوان

هيكلية نظم إدارة قواعد البيانات

Architecture of DBMS

مكونات بيئة نظم قواعد البيانات

- المكونات المادية: المكونات المادية من حواسيب وخوادم وأجهزة ومعدات.
- المكونات البرمجية: نظم البرمجة الخاصة بقواعد البيانات
- البيانات: هي العنصر المركزي لقواعد البيانات
- الإجراءات والعمليات: هي التعليمات التي تحكم التصميم واستخدام قواعد البيانات بالشكل الأفضل.
- المستخدمون: الأشخاص الذين يتعاملون مع قواعد البيانات

مبادئ قواعد البيانات

- قاعدة البيانات هي أسلوب محدد لتنظيم المعلومات يبسط كيفية الإدخال والإخراج في إطارات مختلفة مع التحكم في كل عملية.
- أنواع قواعد البيانات
 - قواعد البيانات الشبكية (Database Network)
 - قواعد البيانات الهرمية (Database Hierarchical)
 - قواعد البيانات العلاقية (Database Relational)

هيكلية نظم إدارة قواعد البيانات : (DBMS Architecture)

١. النظام المركزي (Centralized system) :

وفيه تتواجد جميع وظائف قواعد البيانات والنظم التطبيقية وواجهات التعامل مع المستخدم وغيرها من البرامج في نظام واحد مركزي.

٢. نظام الخادم - العميل (Client-Server) :

وفيه يحتوي العميل (يكون عادة عبارة عن حاسب شخصي) النظم التطبيقية وواجهات التعامل مع المستخدم بينما يقوم الخادم بوظائف قواعد البيانات (وفي بعض النظم الحديثة قد يقوم العميل ببعض وظائف قواعد البيانات)

نماذج البيانات (Data Models)

- هو وصف للبيانات أو أنشطة أو أحداث في مكان ما لجعل البيانات منظمة و مفهومة.
- بناء البيانات هو تحديد نوع البيانات و العلاقات بين البيانات والقيود المفروضة عليها
- يمكن أن يحتوي نموذج البيانات على بعض العمليات الأساسية (مثل كيفية تعديل أو استرجاع البيانات)
- في نظم البيانات الشبكية يمكن أن يحتوي النموذج على مجموعة من العمليات التي يعرفها المستخدم على البيانات

حالات قواعد البيانات (Instances)

البيانات المتواجدة داخل قواعد البيانات في لحظة معينة تسمى "حالة قواعد البيانات أو الوضع الحالي لقواعد البيانات (Instance DB State or Current Set of Occurrence or)"

- يتم إنشاء الوضع الابتدائي لها عند إدخال البيانات لأول مرة ثم يتغير وضعها عند إجراء العمليات المختلفة على البيانات (إضافة - حذف - تعديل)
- تسمى حالة البيانات هذه "Extension"

هيكلية نظم قواعد البيانات (DB System)

- تحتوي نظم قواعد البيانات على ثلاث مستويات من المخططات وذلك لدعم الخواص التي يجب أن تقدمها نظم إدارة قواعد البيانات:

1. مستوى البيانات الخارجي (External or View Level The)
2. المستوى المفاهيمي (Conceptual Level The)
3. المستوى الداخلي (Level Internal)

1. مستوى البيانات الخارجي External or View Level The:

- هو الجزء الذي يستهدف المستخدمين
- التخاطب والاتصال واسترجاع البيانات
- يستخدم برامج تطبيقية وبرامج رسومية أو مباشر
- مرحلة التحليل

2. المستوى المفاهيمي Conceptual Level The:

- يحتوي علي Conceptual Schema التي تصف بناء البيانات في قواعد البيانات - نموذج البيانات المنطقي

-تقوم بإخفاء التفاصيل الخاصة بالبناء الفعلي للبيانات

-تقوم بوصف الكيانات، نوع البيانات، العلاقات، القيود و كذلك العمليات التي يعرفها المستخدم

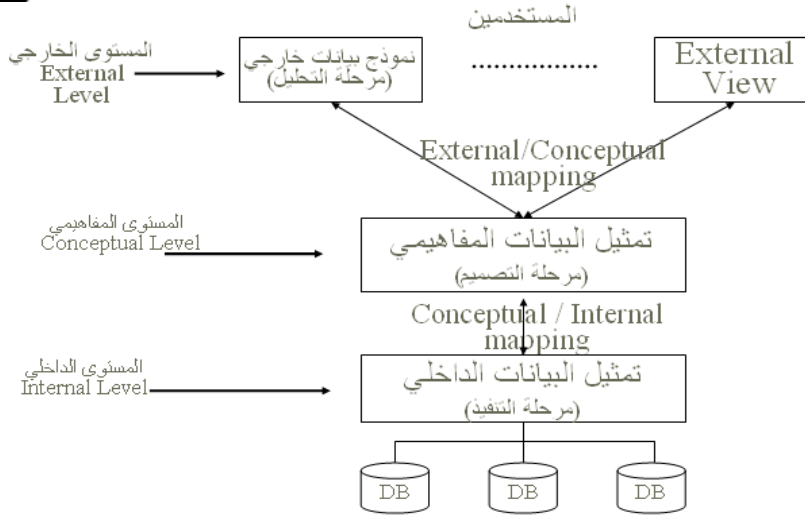
-يمكن استخدام Conceptual data model أو Representation data model في بناء هذا المستوى و يطلق عليه مرحلة التصميم

٣. المستوى الداخلي (Internal Level):

- وهو يحتوي على المخطط الداخلي والذي يقوم بوصف التخزين الفعلي لقواعد البيانات وعملية إنشاء البيانات.

- مرتبط بالأجهزة و البرامج

- هذا المخطط الداخلي يتم وصفه باستخدام نموذج (Physical Data Model) الذي يركز على تمثيل وإنشاء قواعد البيانات المصممة على جهاز الحاسب و يطلق عليه مرحلة التنفيذ.



شكل يوضح الثلاث مستويات لمخططات قواعد البيانات (The Three-Schema Architecture)

ملاحظات على الثلاث مستويات لمخططات نظم قواعد البيانات

- تعتبر طريقة مناسبة وأداة سهلة للمستخدم ليفهم ويتخيل مستويات مخططات البيانات داخل نظم قواعد البيانات

- معظم نظم إدارة قواعد البيانات لا تفصل تماما بين المستويات الثلاث

- تقوم نظم إدارة قواعد البيانات بتحويل المخططات بين المستويات الثلاث وتحويل البيانات بين هذه المستويات (mapping)

- التحويل بين المخططات (mapping) يعتبر عملية مستهلكة للوقت ولذلك فإن بعض نظم إدارة قواعد البيانات لا تدعم المستوى الثالث (External Level)

- معظم نظم إدارة قواعد البيانات تحتوي على المستوى الثالث (External level) داخل المستوى الثاني (Conceptual level)

- بعض نظم إدارة قواعد البيانات تحتوي على التفاصيل الفعلية (Physical details) داخل المستوى الثاني (Conceptual level)

استقلالية البيانات (Data Independence)

- هي المقدرة علي تغيير مخطط البيانات في مستوى معين بدون وجوب تغير المخطط في الم الأخرى
- عند تغيير المخطط في مستوى معين فإن الذي يتغير هو طرق التحويل (mapping) بين المستويات
- يوجد نوعان من استقلالية البيانات و هما :
 - الاستقلال المنطقي (Data Independence Logical)
 - الاستقلال الفعلي (Data Independence Physical)
- الاستقلال المنطقي (Data Independence Logical):
- هي المقدرة علي تغيير مخطط البيانات في المستوى الثاني (Level Conceptual) بدون الحاجة إلى تغيير المخطط في المستوى الثالث (Level External) وكذلك بدون تغيير البرامج التطبيقية
- يكون التغيير في المستوى الثاني لكي تستوعب قواعد البيانات التغيرات التي قد تحدث في المخطط نتيجة زيادة أو حذف عناصر بيانات
- التطبيقات التي تتعامل مع العناصر التي تغيرت هي فقط التي يتم تعديلها أما باقي التطبيقات فلا تتغير
- الاستقلال الفعلي (Data Independence Physical):
- هي المقدرة علي تغيير مخطط البيانات في المستوى الأول (Level Internal) بدون الحاجة إلى تغير المخطط في المستوى الثاني (Level Conceptual)
- يكون التغيير في المستوى الأول (Level Internal) بسبب التغيرات التي قد تحدث نتيجة استخدام أساليب جديدة في تنظيم الملفات من أجل تحسين أداء النظام
- التطبيقات التي تتعامل مع العناصر التي تغيرت هي فقط التي يتم تعديلها أما باقي التطبيقات فلا تتغير

لغات نظم إدارة قواعد البيانات

- لغة وصف البيانات (Definition Language DDL Data):
- تستخدم بواسطة مدير قواعد البيانات (DBA) وكذلك مصمم قواعد البيانات لتعريف بناء قواعد البيانات
- يوجد مترجم للغة التعريف (DDL Compiler) وذلك لترجمة هذه اللغة وإنتاج برامج يتم تنفيذها لتقوم بإنشاء مخططات البيانات وتخزينها داخل فهرس قواعد البيانات (DB Catalog).
- لغة تعريف الأشكال (Definition Language VDL View):
- تستخدم في بعض نظم إدارة قواعد البيانات التي تستخدم هيكل قواعد البيانات الثلاثي بطريقة حقيقية وذلك لتعريف مخطط البيانات في المستوى الخارجي (External Level) النماذج Forms الرسومية GUI التفاعل من خلال القوائم menu
- لغة التعامل مع البيانات (Data Manipulation Language DML):
- تستخدم لاسترجاع وإدخال وحذف وتعديل البيانات.

• ملاحظات على لغات قواعد البيانات

- نظم إدارة قواعد البيانات الحالية تستخدم لغة واحدة شاملة تحتوي على لغات DDL, VDL, DML

- لغة الاستفسار الهيكلية (SQL) هي لغة تستخدم مع نموذج البيانات العلائقي و تحتوي على لغات DDL, VDL, DML وكذلك الجمل الخاصة بتعديل مخطط البيانات

بيئة نظم قواعد البيانات

نظم إدارة قواعد البيانات هي نظم معقدة وتحتوي على العديد من الوحدات التي تدعم ما يحتاجه المستخدم وظائف ومنها:

• مترجم لغة تعريف البيانات (Compiler DDL):

لترجمة تعريف مخطط البيانات والتأكد من صحته ثم تخزين هذا التعريف داخل فهرس النظام

• منفذ قواعد البيانات (DB processor Run-Time):

يقوم بالتعامل مع قواعد البيانات عند تشغيل أي أمر خاص بقواعد البيانات

• مترجم لغة الاستفسارات (Compiler Query):

يتعامل مع الاستفسارات عن طريق فهم الأوامر وترجمتها ثم إرسالها إلى منفذ قواعد البيانات لتنفيذها

خدمات تقدمها نظم إدارة قواعد البيانات

تقوم بعض نظم إدارة قواعد البيانات بتقديم خدمات إضافية تساعد المستخدم في إدارة نظم قواعد البيانات مثل:

• تحميل البيانات (Loading):

وهي عبارة عن عملية تحويل البيانات الموجودة سابقا في النظم القديمة الى شكل ملائم للتصميم الجديد بدون الحاجة الى إعادة إدخالها يدويا والذي يكون غير ممكن عمليا في كثير من الحالات. ويوجد بعض الأدوات المساعدة والتي تقوم بتحويل البيانات من الشكل القديم التي كانت عليه الى الشكل الجديد و الملائم لقواعد البيانات المصممة حديثا

• النسخ الاحتياطية (Backup):

عملية إنشاء نسخ احتياطية للبيانات الموجودة بهدف تأمين البيانات من الأعطال التي قد تؤدي لضياعها

• تنظيم الملفات (reorganization File):

عملية إعادة تنظيم الملفات على أسطوانات التخزين بهدف تحسين أداء النظام

• مراقبة الأداء (monitoring Performance):

تستخدم لمراقبة وتسجيل أداء قواعد البيانات وبذلك تقدم لمدير قواعد البيانات (DBA) الإحصائيات اللازمة لتحليل أداء النظام ودراسة كيفية تحسينه (بعض النظم تقدم أيضا حلول لرفع الأداء)

أدوات تدعم عمل مستخدم قواعد البيانات

• tools CASE (أدوات مساعدة هندسة النظم):

- تستخدم في مراحل تصميم قواعد البيانات ويوجد العديد من الأدوات التي تقوم بتنفيذ الكثير من المراحل التي يمر بها تصميم النظام.

• أدوات تطوير النظم:

تستخدم عند تطوير نظم قواعد البيانات سواء أكانت لتصميم قواعد البيانات أو واجهات التعامل مع المستخدم أو تعديل وإنشاء الاستفسارات علي البيانات وكذلك أثناء إنشاء البرامج التطبيقية.

• برامج الاتصال عبر الشبكات:

وتستخدم لتقديم إمكانية التعامل مع قواعد البيانات عبر الشبكات

التصنيف	معايير التصنيف	تصنيف قواعد البيانات
• شبكي (Network) • هرمي (Hierarchical) • علائقي (Relational) • شيني علائقي (Object Relational)	نموذج البيانات	
• مستخدم واحد (Single User) • متعدد المستخدمين (Multi-users)	عدد المستخدمين	
• مركزي (Centralized) • الخادم/العميل (Client-Server) • موزع (Distributed)	عدد أماكن التشغيل	

المحاضرة الثالثة" بعنوان

قواعد البيانات العلاقية

Relational Databases

مبادئ قواعد البيانات العلاقية

- نظراً لقوة ((Relational Database Management System (RDMS) أصبحت هي النوع الوحيد المستخدم حالياً، لما تقدمه من قوة و كفاءة و أدوات مساعدة للمبرمجين
- تعتمد قاعدة البيانات العلاقية في تصميمها على المفاهيم الطبيعية الموجودة في بيانات نموذج العالم المصغر الذي تمثله قاعدة البيانات.
- أساس قواعد البيانات العلاقية هو العلاقات الرابطة بين البيانات و التي تعتبر الجزء الأهم و الذي يمثل أغلب التعاملات مع قاعدة البيانات.

• مثال : نموذج قاعدة بيانات بسيطة (قاعدة بيانات لمستشفى)

Patient (مريض)

رقم المريض	الاسم	الجنس	رقم الغرفة	الطبيب
10	ناصر	1	100	احمد
20	نهى	2	200	سمير
30	عبدالله	1	100	احمد

Medicine (دواء)

رقم الدواء	اسم الدواء	المصنع
A1	بنادول	مصر
B2	اسبرين	الاردن
C2	انسولين	السعودية

Treated By (يعالج بواسطة)

رقم المريض	رقم الدواء	الكمية
10	A1	1
30	C2	3
20	A1	4

- نموذج قاعدة البيانات (Database Model) هو نموذج يبين لنا صورة كاملة لنظام المعلومات و الوظائف و القيود الموجودة داخل قاعدة البيانات و يركز على التكامل بين البيانات.
- لتعريف قاعدة البيانات يجب تحديد تركيب السجلات التي يمكن تخزينها في كل ملف و تحديد الأنواع المختلفة لعناصر البيانات.
- كل سجل يحتوي على بيانات تمثل مثلاً رقم المريض و اسم المريض و الطبيب و الجنس و رقم الغرفة (المثال السابق).

- يجب أن نحدد نوع البيانات لكل عنصر بيانات داخل السجل مثل:-

- اسم المريض سلسلة حروف
- رقم المريض يكون رقم صحيح

- يجب أن يكون هنالك رابط بين السجلات المختلفة حيث نجد معلومات عن مريض محدد مثلاً احمد في "مريض" و معلومات عن الدواء و من يعالجه في ملفي "دواء" و "يعالج بواسطة".

- الكثير من العلاقات في قواعد البيانات تربط انواع مختلفة من السجلات مع بعضها البعض و يطلق عليها العلاقات الرابطة "Relationships".

- كذلك تتضمن معالجة قواعد البيانات الاستعلام و التعديل مثل:-

- استخراج أسماء المرضى الذين يعالجهم د. عبدالله.
- عدّل اسم المريض احمد إلى محمد.

مقدار تشاركية العلاقات – درجة العلاقة

- ارتباط الجداول والعلاقات بعضها ببعض.
- درجة العلاقة إما:

- واحد - واحد مسافر- تذكرة

- واحد - متعدد طالب – كتب مستعارة

- متعدد – واحد مؤلفون - كتاب

- متعدد – متعدد طلاب – نشاطات

مقدار تشاركية العلاقات – درجة العلاقة

• واحد – واحد :

جدول المسافرين

الاسم	رقم السجل المدني
احمد	1
منى	2
سعيد	3

جدول التذكرة

رقم التذكرة	من	الى	رقم المقعد	رقم السجل المدني
ت1	عمان	الدمام	20	1
ت2	عمان	الدمام	35	2
ت3	عمان	الدمام	15	3
ت4	عمان	الدمام	10	4

• واحد – متعدد :

جدول الطلاب

اسم الطالب	رقم الطالب
احمد	1
منى	2
سعيد	3

جدول الكتب في المكتبة

رقم الكتاب	عنوان الكتاب	تاريخ الاعارة	رقم الطالب
ب1	قواعد البيانات		1
ب2	الرياضيات		2
ب3	الحاسوب		1
ب4	التربية		3

• متعدد - متعدد :

جدول النشاطات

الرسوم	اسم النشاط	رقم النشاط
100	السباحة	1ن
20	الشطرنج	2ن
50	التنس	3ن

جدول الطلاب

اسم الطالب	رقم الطالب
احمد	1
منى	2
سعيد	3

جدول الاشتراك بالأنشطة

رقم الطالب	رقم النشاط
1	1ن
2	1ن
1	2ن
2	3ن



درجة الجدول

• عدد الاعمدة التي يحتويها الجدول

جدول النشاطات

الرسوم	اسم النشاط	رقم النشاط
100	السباحة	1ن
20	الشطرنج	2ن
50	التنس	3ن

درجة الجدول 3

جدول الطلاب

اسم الطالب	رقم الطالب
احمد	1
منى	2
سعيد	3

درجة الجدول 2

مفاهيم أساسية في قواعد البيانات العلاقية

- البيانات **“Data”** : هي أي حدوث للبيانات التي تصف أي كائن

- البيانات الوصفية **“Metadata”** : هي البيانات التي تصف البيانات المخزنة وصفاً دقيقاً و يطلق عليها **Data about data**

- الكينونة **“Entity”** : هي وحدة معلومات تمثل فئة أو مجموعة من الأشياء أو الكائنات أو الأنشطة، هذه الوحدة لها مواصفات (خصائص) تصفها وتخصصها وتعبّر عن مجموعة الكائنات التي تنتمي إليها، هذه المجموعة هي أمثلة أو حالات أو نماذج أو كائنات تتبع هذا الكيان.

- وفي اغلب الأحيان يكون اسم الكيان اسماً مفرداً.

- أمثلة على الكيان من الأمثلة السابقة : مريض ، دواء ، يعالج بـ .

• العلاقة الرابطة **“Relationships”** :

- هي العلاقة التي تربط بين الكيانات و تمثل رابطة العالم المصغر الذي تمثله قاعدة البيانات.

- تعبر العلاقات الرابطة عن الروابط بين البيانات في الواقع و تمثل في اغلب الأحوال بفعل مضارع أو فعلاً مبنى للمجهول

• أمثلة على العلاقات الرابطة

○ الكيان طالب و الكيان مدرس و مقرر دراسي يوجد بينهم عدة علاقات رابطة منها

- الطالب يدرس مقرر دراسي
- المدرس يدرس المقرر الدراسي.
- المدرس يدرس الطالب المقرر الدراسي .
- المدرس يرشد الطالب إلى المقرر المناسب.
- الطالب يرشد بواسطة المدرس .

- الخاصية أو الحقل **“Attribute”** : هي صفة تصف كيان معين و قيمتها هي احد مكونات سجلات البيانات مثل رقم الطالب و اسم الطالب في الجدول (العلاقة) طالب.

• عنصر البيانات **“Item Data”** :

هو اقل وحدة بيانات مثل قيمه مخصصة مثلاً رقم الطالب ١٠٠٠ ، اسم الطالب احمد حيث احمد و الرقم ١٠٠٠ هي عناصر بيانات.

• عنصر بيانات مجمع **“aggregate Data”** :

هو عنصر بيانات يتكون من عناصر بيانات بسيطة اصغر مثال اسم الطالب (محمد احمد عبدالله) حيث أن الاسم هنا مجمع من ثلاث بيانات اصغر هي الاسم الأول و اسم الأب و العانلة. ويمكن تقسيمها إلى ثلاث حقول مختلفة تمثل جميعها الاسم الكامل للطالب.

• سجل "Record" :

هو تجميع لعناصر بيانات تمثل احد أمثلة أو حالات كيان محدد .مثلا :

- كل طالب له (اسم و رقم و تخصص)
- وبالتالي مثال لسجل طالب :
(احمد ، ١٠٠٠ ، حاسوب)
(عبدالله ، ٢٥٠٠ ، علوم)

• كل قيمة من قيم السجل تمثل عناصر بيانات لخاصية من خواص الكيان.

• المفتاح "Key" :

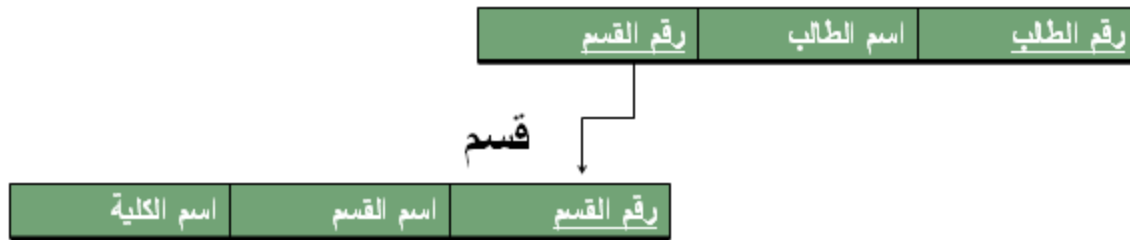
هو خاصية واحدة أو (عدة خصائص مجتمعه) من خصائص الكيان تستخدم لاختيار سجل أو أكثر من سجلات ذلك الكيان و يوجد منها ثلاث أنواع:-

المفتاح الرئيسي "Primary Key" : المفتاح الأساسي لكيان هو احد خصائص هذا الكيان و قيمته تكون وحيدة في كل سجل و لا تتكرر (Unique) في أي سجل آخر من نفس الكيان ، و يجب كذلك أن تحتوي على قيمة و لا يجوز تركها فارغة مثل رقم الطالب في جدول طلاب ، حيث كل طالب يجب أن يكون له رقم مختلف عن زملائه ، و يوضع خط مستقيم أسفل الحقل للدلالة على انه مفتاح رئيسي.

رقم الطلب	اسم الطالب	التخصص	الكلية
-----------	------------	--------	--------

المفتاح الأجنبي "Foreign Key" : هو عبارة عن خاصية عادية من ضمن خواص الكيان و موجودة كخاصية مفتاح أساسي في كيان آخر ، تميز هذا المفتاح بوضع خط متقطع أسفل اسم الخاصية.

طالب



- ليس بالضرورة أن يكون اسمي الحقلين متشابهين في الكيانيين
- المفتاح الخارجي يستخدم للربط بين الكيانات لاستخراج بيانات ذات صلة بين كيانيين مختلفين، مثل استخراج اسم القسم و الكلية التي يدرس فيها الطالب.

المفتاح الثانوي "Secondary Key" : هو أي خاصية يمكن استخدامها لاختيار سجلات معينة
السجلات الموجودة في الكيان

طالب

رقم الطالب	اسم الطالب	العنوان	رقم القسم
------------	------------	---------	-----------

اسم الكلية هو مفتاح ثانوي

قسم

العنوان هو مفتاح ثانوي

اسم الكلية	اسم القسم	رقم القسم
------------	-----------	-----------

الاسم	رقم السجل العددي
احمد	1
منى	2
سعيد	3

جدول المسافرين

رقم التذكرة	من	الى	رقم المقعد	رقم السجل العددي
1ت	عمان	الدمام	20	1
2ت	عمان	الدمام	35	2
3ت	عمان	الدمام	15	3
4ت	عمان	الدمام	10	4

جدول التذكرة

جدول النشاطات

الرسوم	اسم النشاط	رقم النشاط
100	السباحة	1ن
20	الشطرنج	2ن
50	التنس	3ن

جدول الطلب

اسم الطالب	رقم الطلب
احمد	1
منى	2
سعيد	3

جدول الاشتراك بالأنشطة

رقم الطالب	رقم النشاط
1	1ن
2	1ن
1	2ن
2	3ن

مخططات قواعد البيانات (Schemas)

وصف قواعد البيانات يسمى "مخطط قواعد البيانات" (Schema)

- يستخدم المخطط عند تصميم قواعد البيانات
- هذا المخطط لا يتوقع تغييره بشكل تكراري
- يتم عادة تمثيل هذا المخطط باستخدام شكل أو رسم هندسي
- يوضح هذا المخطط بعض الأشياء مثل أسماء السجلات وأسماء الحقول وقد لا تظهر فيه نوع البيانات المستخدمة أو العلاقات بين البيانات
- يسمى هذا المخطط "Intension"
- هذا المخطط يتم تخزين وصفه داخل قواعد البيانات وهذا ما يعرف باسم "meta-data"

• الطالب

الاسم	رقم الطلب	الفصل	التخصص
-------	-----------	-------	--------

• المقرر

رقم المقرر	اسم المقرر	عدد الساعات	القسم
------------	------------	-------------	-------

• المتطلب

رقم المقرر	رقم المتطلب السابق
------------	--------------------

• الشعبة

رقم الشعبة	رقم المقرر	الفصل	السنة	المحاضر
------------	------------	-------	-------	---------

• كشف-الدرجات

رقم الطلب	رقم الشعبة	الدرجة
-----------	------------	--------

مخطط لبيانات جامعة (Schema)

"المحاضرة الرابعة" بعنوان

قواعد البيانات العلاقية

Relational Databases

مقدار تشاركية العلاقات – درجة العلاقة

ΔΙΔΑΚΤΕΑ ΕΥΡΩΠΑΪΚΗΣ ΕΝΩΣΗΣ

ΩΡΟΛΟΓΙΟ

ΕΡΩΤΗΣΕΙΣ

Παράδειγμα	Ρητορική	Ρητορική
□□	Διατήρηση	□□
□□	Ξένη	□□
□□	αλλη	□□

ΑΠΑΝΤΗΣΕΙΣ

Απάντηση	Απάντηση
ΩΣ	□
Π	□
Ωδ	□

ΑΡΧΕΣ ΚΑΙ ΕΦΑΡΜΟΓΕΣ

Αρχή	Εφαρμογή
□	□□
□	□□
□	□□
□	□□



ΔΕΠ
Department of E-Learning and Distance Education

[3]

ΚΑ
King Faisal University



Μεταδεδομένα

1. **“Data”** : هي اي حدوث للبيانات التي تصف اي كائن
2. **“Metadata”** : هي البيانات التي تصف البيانات المخزنه وصفاً دقيقاً و يطلق عليها Data about data

1. **“Entity”** : هي وحدة معلومات تمثل فئة او مجموعة من الاشياء او الكائنات او الانشطة، هذه الوحدة لها مواصفات (خصائص) تصفها و تخصصها و تعبر عن مجموعة الكائنات التي تنتمي اليها، هذه المجموعه هي امثلة او حالات او نماذج او كائنات تتبع هذا الكيان.

1. و في اغلب الاحيان يكون اسم الكيان اسماً مفرداً.

امثلة على الكيان من الامثلة السابقة : مريض ، دواء ، يعالج بـ .

1. العلاقة الرابطة "Relationships": هي العلاقة التي تربط بين الكيانات و تمثل رابطة العالم المصغر الذي تمثله قاعدة البيانات.
1. تعبر العلاقات الرابطة عن الروابط بين البيانات في الواقع و تمثل في اغلب الاحوال بفعل مضارع فعلاً مبني للمجهول

1. امثلة على العلاقات الرابطة

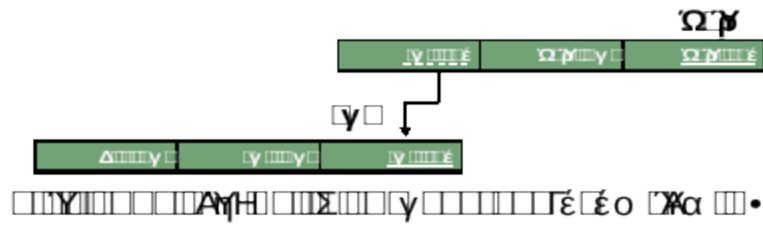
1. الكيان طالب و الكيان مدرس و مقرر دراسي يوجد بينهم عدة علاقات رابطة منها
1. الطالب يدرس مقرر دراسي
1. المدرس يُدرّس المقرر الدراسي.
1. المدرس يُدرّس الطالب المقرر الدراسي .
1. المدرس يرشد الطالب الى المقرر المناسب.
1. الطالب يُرشد بواسطة المدرس .
1. الخاصية او الحقل "Attribute" : هي صفة تصف كيان معين و قيمتها هي احد مكونات سجلات البيانات مثل رقم الطالب و اسم الطالب في الجدول (العلاقة) طالب.
1. عنصر البيانات "Item Data": هو اقل وحدة بيانات مثل قيمه مخصصة مثلا رقم الطالب ١٠٠٠ ، اسم الطالب احمد حيث احمد و الرقم ١٠٠٠ هي عناصر بيانات.
1. عنصر بيانات مجمع "aggregate Data" : هو عنصر بيانات يتكون من عناصر بيانات بسيطة اصغر مثال اسم الطالب (محمد احمد عبدالله) حيث ان الاسم هنا مجمع من ثلاث بيانات اصغر هي الاسم الاول و اسم الاب و العائله. و يمكن تقسيمها الى ثلاث حقول مختلفة تمثل جميعها الاسم الكامل للطالب.

سجل "Record" : هو تجميع لعناصر بيانات تمثل احد امثلة او حالات كيان محدد .مثلا :

1. كل طالب له (اسم و رقم و تخصص)
1. وبالتالي مثال لسجل طالب:
(احمد ، ١٠٠٠ ، حاسوب)
(عبدالله ، ٢٥٠٠ ، علوم)
1. كل قيمة من قيم السجل تمثل عناصر بيانات لخاصية من خواص الكيان.
1. المفتاح "Key" : هو خاصية واحدة او (عدة خصائص مجتمعه) من خصائص الكيان تستخدم لاختيار سجل او اكثر من سجلات ذلك الكيان و يوجد منها ثلاث انواع:-
1. المفتاح الرئيسي "Key Primary": المفتاح الاساسي لكيان هو احد خصائص هذا الكيان و قيمته تكون وحيدة في كل سجل و لا تتكرر (Unique) في اي سجل اخر من نفس الكيان ، و يجب كذلك

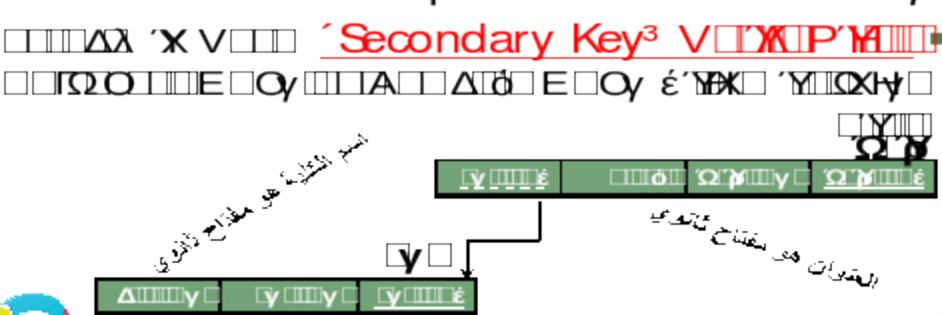
ان تحتوي على قيمة و لا يجوز تركها فارغه مثل رقم الطالب في جدول طلاب ، حيث كل
 يجب ان يكون له رقم مختلف عن زملائه ، و يوضع خط مستقيم اسفل الحقل للدلالة على انه
 رئيسي

Foreign Key



 [10] 			
الكلية	التخصص	اسم الطالب	رقم الطالب

Secondary Key



 [11] 	
--	--

Patient v

v	ε	γ	α	Δε	Ωφ
10	έλ	Μ	□	□	ΩΣ
□	□	□	□	□	έγ
□	□	□	□	□	ΩΣ

Medicine

Α	Ω	γ
A1	ΩΑ	έλ
B2	εγ	□
C2	γ	ΔΩγ

Treated By

v	ε	Α	Δ
10	A1	□	
30	C2	3	
20	A1	4	



Ναμαζ اليبانات (Data Models)

- هو وصف للبيانات عن شاء او انشطة او احداث في مكان ما لجعل البيانات منظمة و مفهومة.
- بناء اليبانات** هو تحديد نوع البيانات و العلاقات بين البيانات و القيود المفروضة عليها
- يمكن أن يحتوي نماذج البيانات علي بعض العمليات الأساسية (مثل كيفية تعديل أو استرجاع اليبانات)
- في نظم البيانات الشبئية يمكن أن يحتوي النموذج علي مجموعة من العمليات التي يعرفها المستخدم علي اليبانات

مخططات قواعد اليبانات (Schemas)

وصف قواعد اليبانات يسمى "مخطط قواعد اليبانات" (Schema)

- يستخدم المخطط عند تصميم قواعد اليبانات
- هذا المخطط لا يتوقع تغييره بشكل تكررارى
- يتم عادة تمثيل هذا المخطط باستخدام شكل أو رسم هندسي
- يوضح هذا المخطط بعض الأشياء مثل أسماء السجلات و أسماء الحقول وقد لا تظهر فيه نوع اليبانات المستخدمة أو العلاقات بين اليبانات
- يسمى هذا المخطط "Intension"
- هذا المخطط يتم تخزين وصفه داخل قواعد اليبانات وهذا ما يعرف باسم "meta-data"

Schema Δόξιο Έργον

Ως •

λ κ Η λ Ω Μ έ γ

έ έ •

γ Ε Ψ Ω έ έ γ έ έ

Ω ρ Η •

Α γ Ω ρ Η έ έ

Δ ή •

έ ο Ξ Δ γ λ έ έ Δ ή

Ε Ξ Ω η •

Δ έ Ω Δ ή Ω Μ έ



Διεύθυνση Ε-Μαθησιακών και Απομακρυσμένης Εκπαίδευσης
Deanship of E-Learning and Distance Education

[15]

Πανεπιστήμιο Φαίσαλ
King Faisal University



حالات قواعد البيانات (Instances)

البيانات المتواجدة داخل قواعد البيانات في لحظة معينة تسمى "حالة قواعد البيانات أو الوضع الحالي لقواعد البيانات"

(Instance DB State or Current Set of Occurrence or)

١. يتم إنشاء الوضع الابتدائي لها عند إدخال البيانات لأول مرة ثم يتغير وضعها عند إجراء العمليات المختلفة على البيانات (إضافة - حذف - تعديل)

• تسمى حالة البيانات هذه "Extension"

ΔΙΠΛΩΜΑ ΕΥΑΓΓΕΛΙΟΥ ΕΥΑΓΓΕΛΙΟΥ



ΕΙΣΑΓΩΓΗ	ΕΡΩΤΗΣΕΙΣ
ΩΡ	ΩΡ ΩΡ
α ε Ω	ΔΡΑΒ ΔΙΟ α ε Ω
ΩΡ Γ	ΔΛ Χ ΩΡ Γ
ΩΡ Ε	ΥΥ ΠΥΗ ΩΡ Ε ΔΛ Χ



1. قواعد البيانات العلاقية تركز بشكل اساسي على الروابط بين عناصر البيانات او بين الكيانات او سجلات البيانات.
1. اهم اسباب نجاح قواعد البيانات العلاقية هي تمثيلها للروابط المختلفة التي توفر امكانيات استعلام سهلة و قوية.

نسبة المشاركة في العلاقة الرابطة

1. اي رابطة بين عناصر البيانات هي بالاساس تربط عنصر بيانات معين اما بعنصر بيانات معين او بعدة عناصر بيانات.
1. العلاقة الرابطة بين الكيانات (او السجلات) هي بالاساس تربط كيان بكيانات اخرى.
1. (Cardinality) هو مفهوم يتحكم في الروابط و يعبر عن نسبة المشاركة العلاقة او الرابطة بين عنصر و اخر او كيان و اخر.
1. تعني نسبة المشاركة عدد العناصر او السجلات المشاركة في العلاقة الرابطة.
1. تحدد الكارديناليتي مفهومين مرافقين للعلاقة الرابطة:-
1. اختياري: اي انه يمكن ان تكون المشاركة صفر او اكثر.
1. اجباري: اي انه لابد ان تكون هنالك المشاركة بعنصر واحد على الاقل او اكثر.

١. انواع الروابط بين عناصر البيانات

١. ر

١

ابطة واحدة Association One : رابطة بين عنصرين تعني ان كل عنصر بيانات من خاصية يقابلها عنصر بيانات واحد من العنصر الثاني (كل رقم طالب يقابله اسم طالب واحد)

اسم الطالب

رقم الطالب



١:١

١. رابطة متعددة Association Many : رابطة بين عنصرين تعني ان كل عنصر بيانات من خاصية ما يقابلها عناصر بيانات متعددة من العنصر الثاني (كل رقم طالب يقابله اكثر من مقرر مادة)

المقرر

رقم الطالب



المحاضرة الخامسة

مبادئ قواعد البيانات العلاقية

Fundamentals of Relational Databases

تصميم نموذج الكيان والعلاقة الرابطة

Design of Entity-Relationship Diagram (ERD)

١. عناصر المحاضرة
٢. انواع العلاقات الرابطة بين الكيانات (السجلات)
٣. درجة العلاقة الرابطة بين السجلات (الكيانات)
٤. النموذج العلاقي (Model Relational)
٥. نموذج الكيان و العلاقة الرابطة (Relationship Model Entity)
٦. تصميم نموذج الكيان والعلاقة الرابطة

انواع العلاقات الرابطة بين الكيانات (السجلات)

١. العلاقات الرابطة بين الكيانات هي اهم ما يميز قاعدة البيانات العلاقية ، حيث تتوقف قاعدة البيانات التي نصممها و ننفذها بشكل كبير على انواع العلاقات الرابطة



٢. تقسم الى ثلاث انواع:-

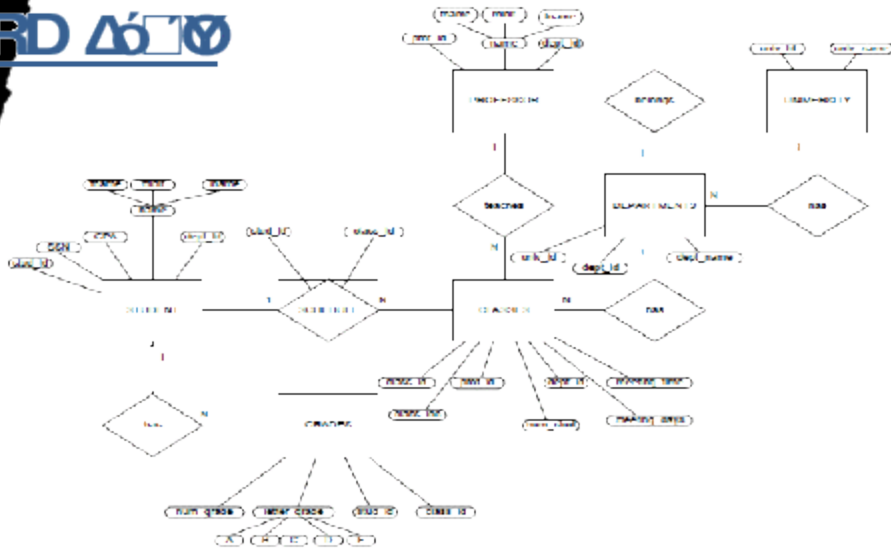
١. علاقة سجل واحد مع سجل واحد
١. علاقة سجل واحد مع عدة سجلات
١. علاقة عدة سجلات مع عدة سجلات

النموذج العلاقي (Relational model)

١. لبناء قواعد بيانات يفضل مبرمجو و مصممو قواعد البيانات استخدام نموذج البيانات العلاقي النموذج مبني على العلاقات بين الكيانات و البيانات.
٢. اغلب البرامج و النظم المستخدمة في مجال قواعد البيانات صممت لبناء هذا النوع.
٣. **مميزات النموذج العلاقي:** يتميز النموذج العلاقي عن غيره من نظم قواعد البيانات للأسباب التالية:
 ١. له الادوات و الخصائص التي تميزه عن غيره و الخاصه به.
 ١. يمثل منطقياً كافة الكيانات و العلاقات و خصائصها.
 ١. يعد تطويراً و امتداداً لشكل ملف البيانات التقليدي.
 ١. يستخدم المفاتيح الاساسية و الأجنبية للربط بين الكيانات.
 ١. اعتماداً عليه بنيت خصائص قواعد البيانات التي تجعلها لا تتأثر بمشاكل الصيانه.
 ١. يمكن تطبيق كافة العمليات الحسابية و المنطقية على مكوناته.

نموذج الكيان و العلاقة الرابطة (Entity Relationship Model)

١. احد اشهر و اهم طرق تمثيل و تصميم قواعد البيانات هو نموذج الكيان و العلاقة الرابطة
٢. ((Entity-Relationship Data Model) (ERD Model)).
١. نموذج (ERD) هو النموذج الذي يتم استخدامه لانشاء قواعد البيانات على الحاسب الآلي و له قواعد و اشكال محددة تصف الكيانات الموجودة في تطبيق معين و العلاقات الرابطة بين تلك الكيانات و خصائصها و كذلك القيود المفروضة على كل منها.
 ١. يمثل تصميم قاعدة البيانات.
 ١. جميع الاشكال التي تم دراستها هي نماذج مبسطة من نماذج (ERD)



أسلوب تصميم نموذج الكيان والعلاقة الرابطة

يتم تصميم قواعد البيانات باستخدام إحدى طريقتين:

- (1) استخدام الرسم البياني للكيان والعلاقة الرابطة (Entity Relationshi diagram)
- (2) تطبيق قواعد البيانات (Database Normalization)

1. يتكون تصميم ERD من مجموعة من الكيانات (Entity) تربط بعضها ببعض علاقات رابطة (Relationship).
- السجلات التي تتبع الكيانات عبارة عن بيانات شبه ثابتة، ونادرا ما تحتاج الى التعديل (Static Data)
1. يتم تحديد خصائص كل كيان
- الخاصية التي تميز كل سجل يتبع الكيان ولا تتكرر هي خاصية المفتاح الرئيسي (Key Primary)
1. السجلات التي تصف العلاقات الرابطة فهي عبارة عن بيانات تتجدد وتتغير وتضاف وتحذف بشكل متواصل (Data Dynamic).
2. يجب تحديد لكل علاقة رابطة الخصائص التي تساعد على وصف العلاقة الرابطة بين كل كيانين
3. **يجب تحديد نوع العلاقة:**

- ١. واحد إلى واحد (One-to-One)
- ١. واحد إلى كثير (One-to-Many)
- كثير إلى كثير (Many-to-Many)
- ١. يجب تحديد نسبة المشاركة (١ أو ٠)

تطبيق قاعدة بيانات الكلية المصغر

١. في قاعدة بيانات الكلية نهتم بـ:

- ١. تخزين بيانات الطلبة (الرقم الجامعي، الاسم، العنوان، التخصص)
- ٢. بيانات المقررات التي يسجلها الطالب (رمز المقرر، اسم المقرر، عدد الساعات المعتمدة، العام الدراسي، الفصل الدراسي، العلامة)

- بيانات أعضاء هيئة التدريس (الرقم، الاسم، الهاتف، القسم، المقررات)

١. التصميم:

- ١. **الكيانات:** هي وحدة معلومات لها خصائص تصفها وتخصها وانها تكون أسماء. وقد تم تحديد الكيانات التالية:

- ١. **الطالب،** وخصائصه هي: (رقم الطالب، الاسم، العنوان، التخصص)

- ١. **المدرس،** وخصائصه هي: (رقم المدرس، الاسم، الهاتف، القسم)

- ١. **المقرر،** وخصائصه هي: (رمز المقرر، اسم المقرر، عدد الساعات المعتمدة)

- ملاحظة (١): المعلومات المذكورة هي معلومات شبه ثابتة (Static)

- ١. ملاحظة (٢): لم يتم ذكر معلومات عن المواد التي يدرسها الطالب في جدول الطالب، ولم يتم ذكر معلومات عن المواد التي يدرسها المدرس في جدول المدرس، ولم يتم ذكر معلومات الفصل الدراسي في جدول المقرر، فهي كلها معلومات متغيرة (Dynamic) لا تذكر في الكيانات.

- ١. ملاحظة (٣): تم تحديد الصفة المميزة لكل كيان بوضع خط تحتها.

٢) **العلاقات الرابطة:** هي عبارة عن فعل يمثل العلاقة بين كيان ونفسه، أو كيانين، أو ثلاثة كيانات معا. وقد تم تحديد العلاقات التالية:

١. يُسجَل :

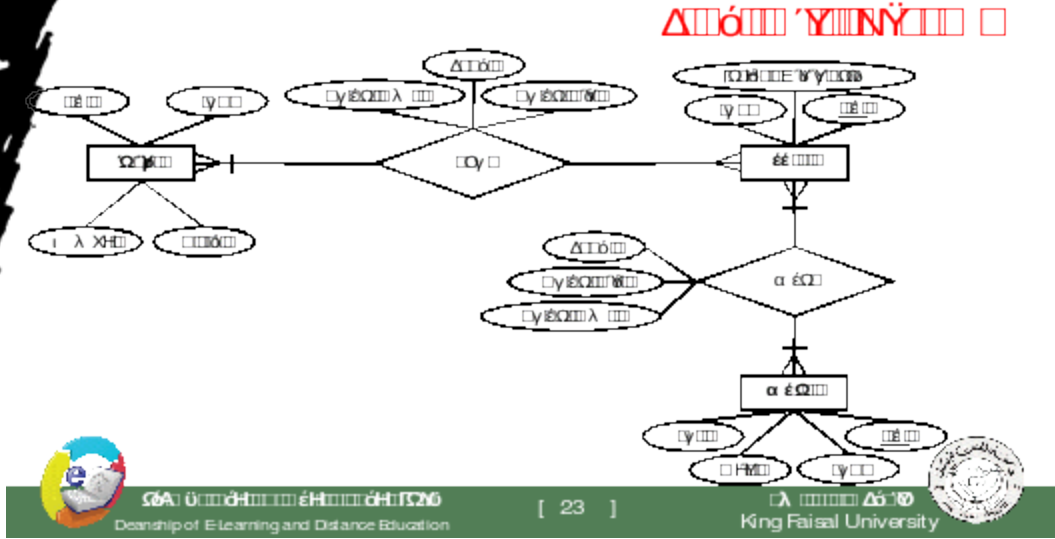
- ١. هي علاقة تربط الطالب بالمقررات التي يسجلها للدراسة

- ١. لها الخصائص (الفصل الدراسي، العام الدراسي، العلامة)

- كل طالب يمكنه تسجيل عدة مقررات، وكل مقرر يمكن ان يسجله اكثر من طالب، أي ان نوع العلاقة كثير إلى كثير (Many-to-Many) M:N – to

١. يُدرّس :

١. هي علاقة تربط عضو هيئة التدريس بالمقرر الدراسي



١. لها الخصائص (الفصل الدراسي، العام الدراسي)

- كل مدرس يمكنه تدريس عدة مقررات، وكل مقرر يمكن ان يدرسه اكثر من مدرس ، أي ان نوع العلاقة كثير إلى كثير (M:N – Many to – Many)

تطبيق قاعدة بيانات المستشفى المصغر

(١) الكيانات:

١. المريض (الرقم، الاسم)
٢. الطبيب (الرقم ، الاسم، الهاتف، التخصص)
٣. الدواء (الرقم ، الاسم)

- الغرفة (الرقم ، الهاتف، عدد الأسرة)
-

(٢) العلاقات الرابطة :

١. يعالج :

١. علاقة رابطة بين الطبيب والمريض

- المريض يتبع دكتور واحد، اما الدكتور فيتبعه عدة مرضى ويمكن الا يتبعه أي مريض، وبالعلاقة الكارديناليتي (1:1) من جهة الطبيب، و تكون الكارديناليتي (N:0) من جهة المريض، وعليه العلاقة واحد إلى كثير (N:1)

ينام في :

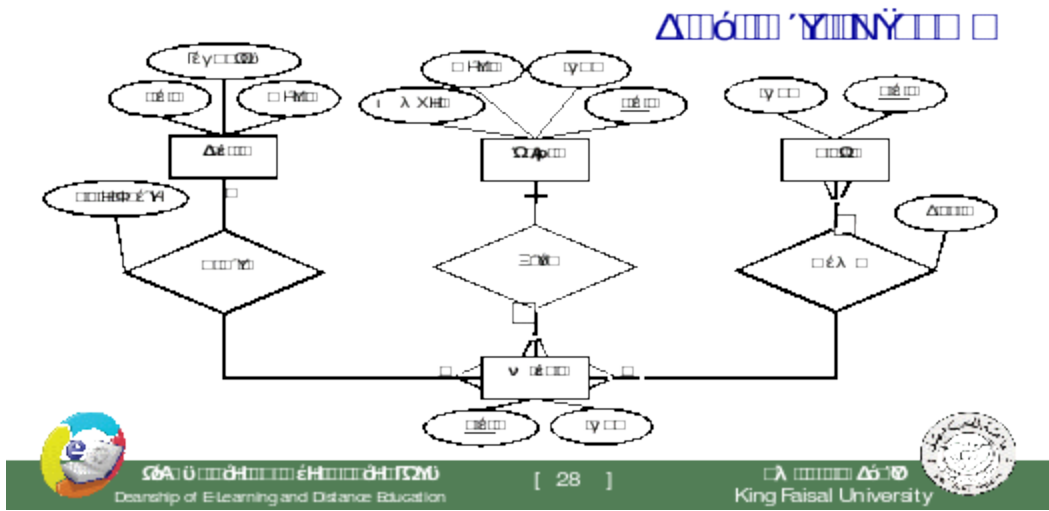
- علاقة رابطة بين المريض والغرفة
- كل غرفة يقيم فيها اكثر من مريض، أو لا يقيم فيها احد، لذلك فالكارديناليتي من جهة المريض هي (N:0)
- كل مريض يمكن ان ينام في غرفة واحدة، او ليتم تنويمه في حالة العيادة الخارجية، لذلك فالكارديناليتي من جهة الغرفة هي (0:1)

نوع العلاقة واحد إلى كثير (N:1)

لها علاقة (تاريخ التنويم)

يصرف :

- علاقة رابطة بين المريض والدواء
- المريض يمكن ان يصرف اكثر من دواء او لا يصرف دواء ، وبالتالي الكارديناليتي تكون (N:0) من ناحية الدواء



- كل دواء يمكن صرفه من اكثر من مريض، ويمكن ان لا يصرفه أي مريض ، وبالتالي الكارديناليتي تكون (N:0) من ناحية المريض
- وعليه يكون نوع العلاقة كثير إلى كثير (N:M)
- هذه العلاقة لها الخاصية (الكمية)

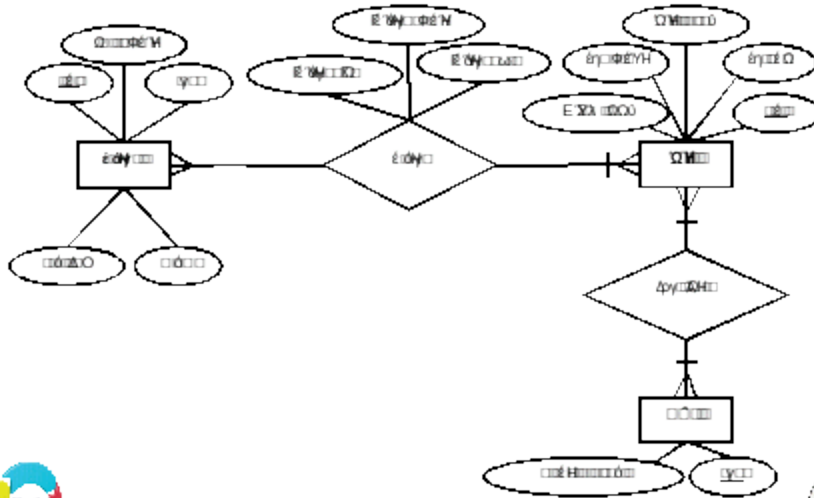
تطبيق الاستعارة الإلكترونية

١. الكيانات:

١. المستعير (الرقم، الاسم، العمل، جهة العمل، تاريخ الميلاد)
 ٢. الكتاب (الرقم، عنوان الكتاب، عدد الصفحات، دار النشر، سنة النشر)
- المؤلف (اسم المؤلف، العنوان الإلكتروني)

١. يستعير:

١. علاقة رابطة بين المستعير والكتاب
١. لها الخصائص (نوع الاستعارة، مدة الاستعارة، تاريخ الاستعارة)
١. يمكن لأي مستعير أن يستعير عدة كتب، وعلى الأقل كتاب واحد، لذلك الكارديناليته (1:N) من ناحية الكتاب



١. يمكن ان يستعير الكتاب عدة مستعيرين، أو لا احد ، لذلك تكون الكارديناليته (N:٠) من ناحية المستعير.

١. هذه العلاقة من النوع كثير إلى كثير (N:M)

١. كُتِبَ بواسطة:

١. علاقة رابطة بين المؤلف والكتاب

١. يمكن لأي مؤلف أن يكتب عدة كتب، وعلى الأقل كتاب واحد، لذلك الكارديناليته (1:N) من ناحية الكتاب

١. يمكن ان يشترك في تاليف اي كتاب عدة مؤلفين، أو على الاقل مؤلف واحد ، لذلك تكون النسبة (N:1) من ناحية المؤلف.

١. هذه العلاقة من النوع كثير إلى كثير (N:M)

المحاضرة السادسة

تصميم نموذج الكيان والعلاقة الرابطة - تابع

Design of Entity-Relationship Diagram (ERD)

عناصر المحاضرة:

١. المزيد من مكونات مخطط الكيان العلاقة

١. الكيان
٢. الصفة وانواعها
٣. المفتاح الرئيسي والمفتاح الجزئي
٤. الكيان الضعيف
٥. العلاقات و أنواع العلاقات
٦. أنواع القيود على العلاقات

١. مثال ١ (مخطط الكيان العلاقة لجامعة)

• مثال ٢ (مخطط الكيان العلاقة لشركة)

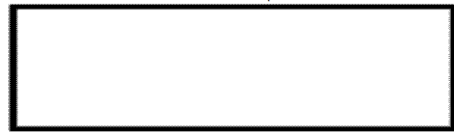
ما هو مخطط الكيان العلاقة؟

هو نموذج عالي المستوي يقوم بعرض بناء البيانات، ويتم استخدام هذا النموذج أثناء مرحلة التصميم المفاهيمي للنموذج الأولي، وينتج عن ذلك النموذج الأولي ، لقاعدة البيانات، والذي عن طريقه نقوم بتصميم مخطط قاعدة البيانات، ويتم تمثيل بناء البيانات والقيود المطلوبة عليها باستخدام أشكال رسومية سهلة ومحددة.

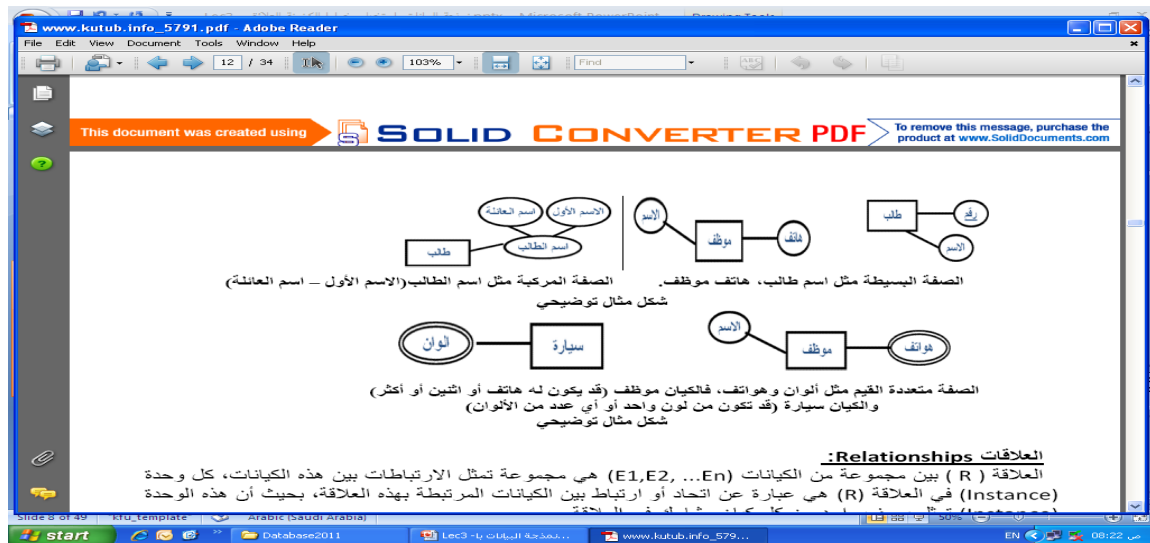
مكونات مخطط الكيان العلاقة

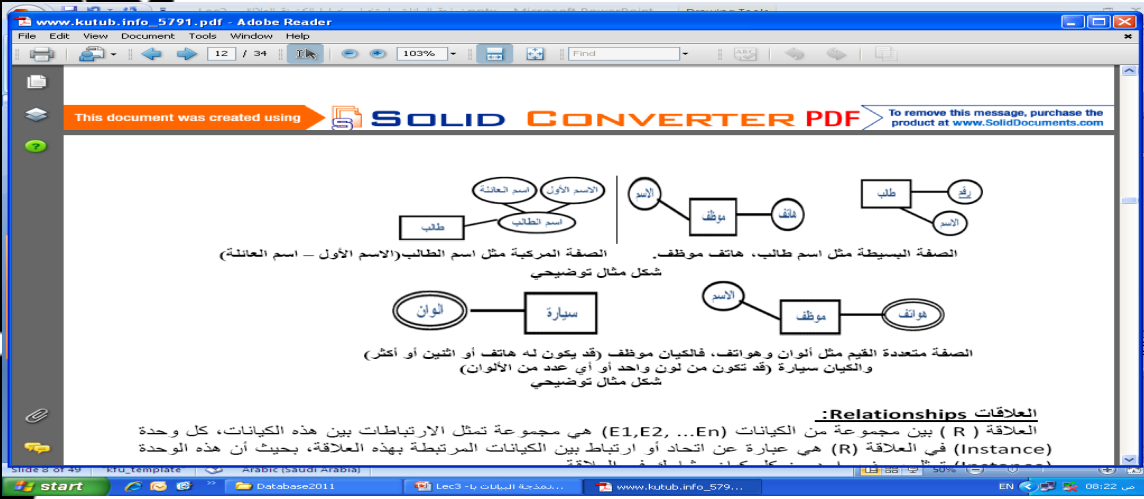
١. الكيان أو الكينونة (Entity): هو الوحدة الأساسية التي يتم تمثيلها بنموذج الكينونة/العلاقة ويشير هذا الكيان إلي "شيء" حقيقي في الحياة سواء كان له وجود فعلي مثل (طالب – موظف – سيارة - ... الخ) أو وجود منطقي مثل (شركة – وظيفة – مقرر -... الخ).

١. ويتم تمثيل الكيان باستخدام شكل مستطيل يكتب داخله اسم الكيان أو الكينونة

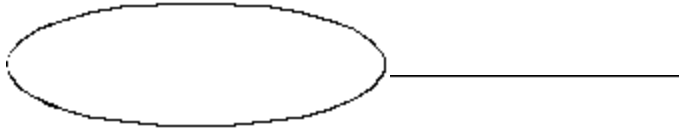


١. **الصفة (Attribute):** هي صفة معينة تصف الكيان وتكون تابعة له في المخطط ، مثل العمر ، عمر الطالب، مرتب موظف، درجة طالب، عدد الساعات الدراسية لمقرر، لاحظ أن كل صفة كيانا معيناً.
١. الصفة يمكن أن تكون صفة بسيطة – أو صفة مركبة
١. الصفة يمكن أن تكون أحادية القيمة – أو صفة متعددة القيم
١. يوضع خط تحت اسم الصفة أو الصفات التي تمثل مفتاح الكيان
١. **الصفة المشتقة:** وهي صفة بسيطة يمكن الحصول عليها من صفة بسيطة أخرى، مثل الصفة عمر الطالب التي يمكن الحصول عليها من تاريخ الميلاد
١. يتم تمثيل الصفة باستخدام شكل بيضاوي، والصفة متعددة القيم يتم تمثيلها بالشكل البيضاوي المزدوج

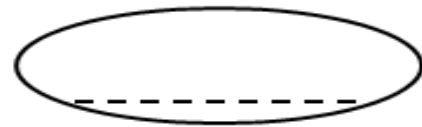




صفة المفتاح الرئيسي (Primary Key Attribute) : هي تلك الصفة المميزة للكيان ، ويتم تمثيلها بشكل بيضاوي مع خط تحت إسم الصفة، وقد يكون للكيان أكثر من صفة لتمثل معا المفتاح الرئيسي



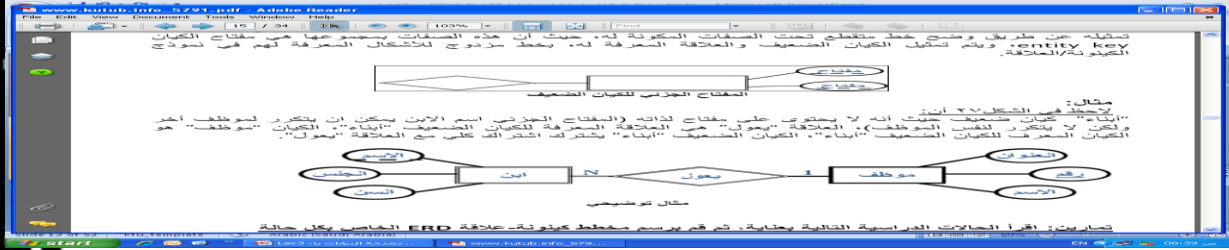
صفة المفتاح الجزئي (Partial Key Attribute) : هي تلك الصفة التي لم ترقى لتكون مميزة للكيان ، ولكنها صفة قد تساعد في تكوين صفة مميزة إذا تم ضمها إلى صفة مميزة من كيان آخر، ويتم تمثيلها بشكل بيضاوي مع خط منقطع تحت إسم الصفة



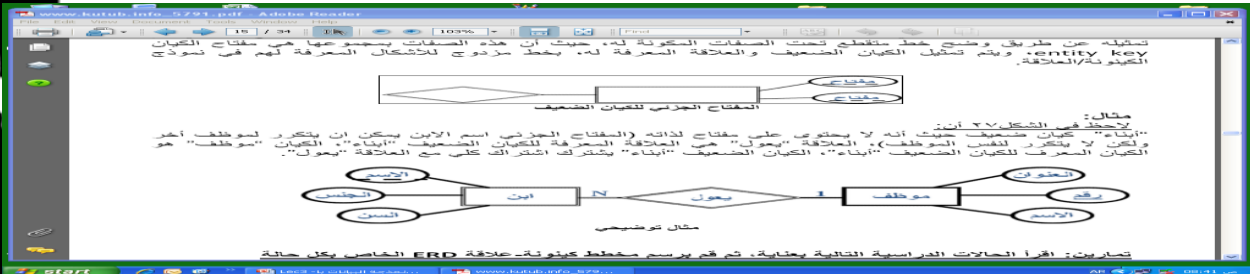
الكيان الضعيف (Weak Entity): هو ذلك الكيان الذي ليس لديه مفتاح رئيسي يميز بياناته عن غيره البعض، وعادة ما يقترن الكيان الضعيف بكيان قوي عن طريق علاقة تعريف تقويته، ويتم تمثيل الكيان الضعيف بمستطيل مزدوج



يرتبط المفتاح الجزئي بالكيان الضعيف، ليساعد فيما بعد بتكوين مفتاح رئيسي للكيان الضعيف



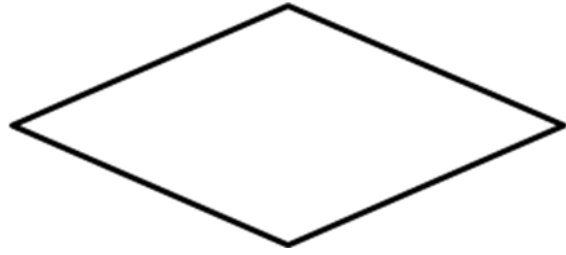
١. يرتبط المفتاح الجزئي بالكيان الضعيف، ليساعد فيما بعد بتكوين مفتاح رئيسي للكيان الضعيف.



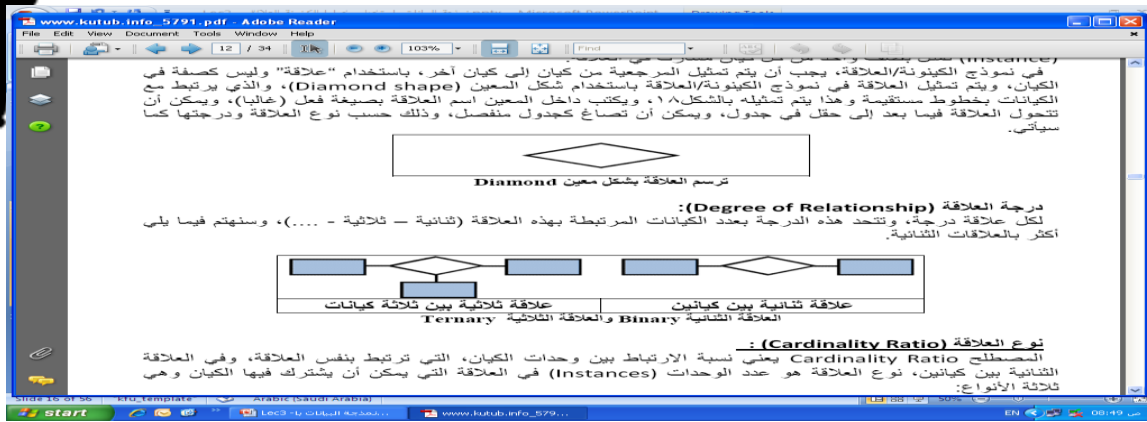
١. **العلاقات (Relation):** العلاقة (R) بين مجموعة من الكيانات (E1, E2, ..., En) هي مجموعة تمثل الارتباطات بين هذه الكيانات، كل وحدة في العلاقة (R) هي عبارة عن اتحاد أو ارتباط بين الكيانات المرتبطة بهذه العلاقة، بحيث أن هذه الوحدة تمثل بصف واحد من كل كيان مشارك في العلاقة.

١. في نموذج الكيان/العلاقة، يجب أن يتم تمثيل المرجعية من كيان إلى كيان آخر، باستخدام "علاقة" وليس كصفة في الكيان

١. يتم تمثيل العلاقة في نموذج الكينونة/العلاقة باستخدام شكل المعين



١. **درجة العلاقة:** لكل علاقة درجة، وتحدد هذه الدرجة بعدد الكيانات المرتبطة بهذه العلاقة (ثنائية – ثلاثية -)



١. **نوع العلاقة (Ratio Cardinality):** المصطلح يعني نسبة الارتباط بين وحدات الكيان، التي ترتبط بنفس العلاقة، وفي العلاقة الثنائية بين كيانين،
٢. **نوع العلاقة هو عدد الوحدات (Instances) في العلاقة التي يمكن أن يشترك فيها الكيان وهي ثلاثة أنواع:**
 ١. **علاقة واحد-الي-واحد (one-to-one):** وفيها ترتبط وحدة واحدة من الكيان الأول بوحدة واحدة من الكيان الآخر على الأكثر، ويرمز لها بالرمز ١:١
 ١. **علاقة واحد-الي-كثير (one-to-many):** وفيها يمكن أن ترتبط وحدة واحدة من أحد الكيانات بأكثر من وحدة في الكيان الآخر، والعكس غير صحيح، ويرمز لها بالرمز ١:N
 ١. **علاقة كثير- الي-كثير (many-to-many):** وفيها يمكن أن ترتبط أكثر من وحدة من الكيان الأول بأكثر من وحدة في الكيان الآخر، والعكس، أي يمكن لأي وحدة في الكيان الآخر أن ترتبط بأي وحدة في الكيان الأول، ويرمز لها بالرمز M:N

www.kutub.info_5791.pdf - Adobe Reader

علاقة ١:١ واحد-إلى-واحد (one-to-one)

لاحظ أنه لكل طالب سجل طبي واحد (نوع العلاقة ١)، والسجل يكون لطالب واحد (نوع العلاقة ١).

علاقة ١:N واحد-إلى-كثير (one-to-many)

لاحظ أنه كل ابن يتبع لموظف واحد، لأنه لكل ابن أب واحد، ولكن الموظف قد يكون له عدة أبناء.

علاقة ١:N واحد-إلى-كثير (one-to-many)

لاحظ أنه لكل موظف قسم واحد، فالموظف لا يمكن أن ينتمي لأكثر من قسم إداري واحد، ولكن القسم قد يكون فيه عدة موظفين.

start Lec3 مملكة البحرين - Lec3 www.kutub.info_5791...

www.kutub.info_5791.pdf - Adobe Reader

علاقة ١:١ واحد-إلى-واحد (one-to-one)

لاحظ أنه لكل طالب سجل طبي واحد (نوع العلاقة ١)، والسجل يكون لطالب واحد (نوع العلاقة ١).

علاقة ١:N واحد-إلى-كثير (one-to-many)

لاحظ أنه كل ابن يتبع لموظف واحد، لأنه لكل ابن أب واحد، ولكن الموظف قد يكون له عدة أبناء.

علاقة ١:N واحد-إلى-كثير (one-to-many)

لاحظ أنه لكل موظف قسم واحد، فالموظف لا يمكن أن ينتمي لأكثر من قسم إداري واحد، ولكن القسم قد يكون فيه عدة موظفين.

start Lec3 مملكة البحرين - Lec3 www.kutub.info_5791...

www.kutub.info_5791.pdf - Adobe Reader

علاقة ١:١ واحد-إلى-واحد (one-to-one)

لاحظ أنه لكل طالب سجل طبي واحد (نوع العلاقة ١)، والسجل يكون لطالب واحد (نوع العلاقة ١).

علاقة ١:N واحد-إلى-كثير (one-to-many)

لاحظ أنه كل ابن يتبع لموظف واحد، لأنه لكل ابن أب واحد، ولكن الموظف قد يكون له عدة أبناء.

علاقة ١:N واحد-إلى-كثير (one-to-many)

لاحظ أنه لكل موظف قسم واحد، فالموظف لا يمكن أن ينتمي لأكثر من قسم إداري واحد، ولكن القسم قد يكون فيه عدة موظفين.

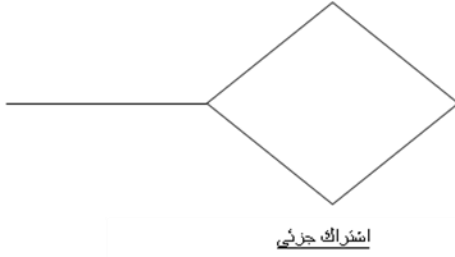
start Lec3 مملكة البحرين - Lec3 www.kutub.info_5791...

١. **أنواع القيود على العلاقات Constraints Relationship:** كما أوضحنا سابقا فالعلاقات تختلف فيما بينها، وكذلك شروط العلاقة تختلف حسب طبيعة العلاقة، وحسب الكيانات المرتبطة بها. العلاقة هي قيد الذي يعتمد على طبيعة اشتراك كيانين في علاقة ما، هل هو اشتراك كلي أم جزئي. ويحدد نوع الاشتراك ما إذا كان وجود الكيان يعتمد على كونه مرتبط بكيان آخر عن طريق العلاقة.

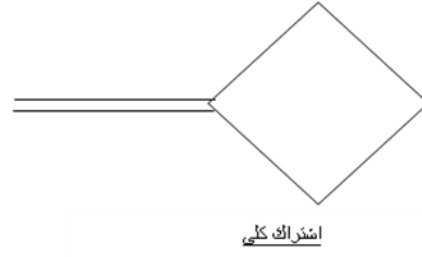
١. **الاشتراك الكلي (Total participation):** نقول أن العلاقة علاقة الاشتراك الكلي، إذا كان كل واحد من الكيان الأول يجب أن ترتبط بوحدة من الكيان الآخر ضمن العلاقة، يسمى هذا القيد بقيد "ارتباط الوجود". أي أن وجود وحدة من كيان ما يستلزم ارتباطها بوحدة من كيان آخر، ومثال ذلك كيان (سجل الاكاديمي) لطلاب في نظام معلومات الجامعة، إذ لا بد أن يرتبط أي قيد في السجل الطبي بطالب ما في كيان الطلاب، وإلا فلا معنى للعلاقة هذه.

١. ويتم تمثيل قيد الاشتراك الكلي، برسم خط مزدوج، يربط الكيانات المرتبطة بهذه العلاقة، من جهة الكيان المعتمد على الاشتراك الكلي

٢. **الاشتراك الجزئي (Partial participation):** نقول أن العلاقة علاقة اشتراك جزئي، إذا كانت بعض الوحدات في الكيان المشترك بالعلاقة ترتبط ببعض الوحدات في الكيان الآخر ضمن العلاقة، ويتم تمثيل قيد الاشتراك الجزئي برسم خط مفرد يربط الكيانات المرتبطة.

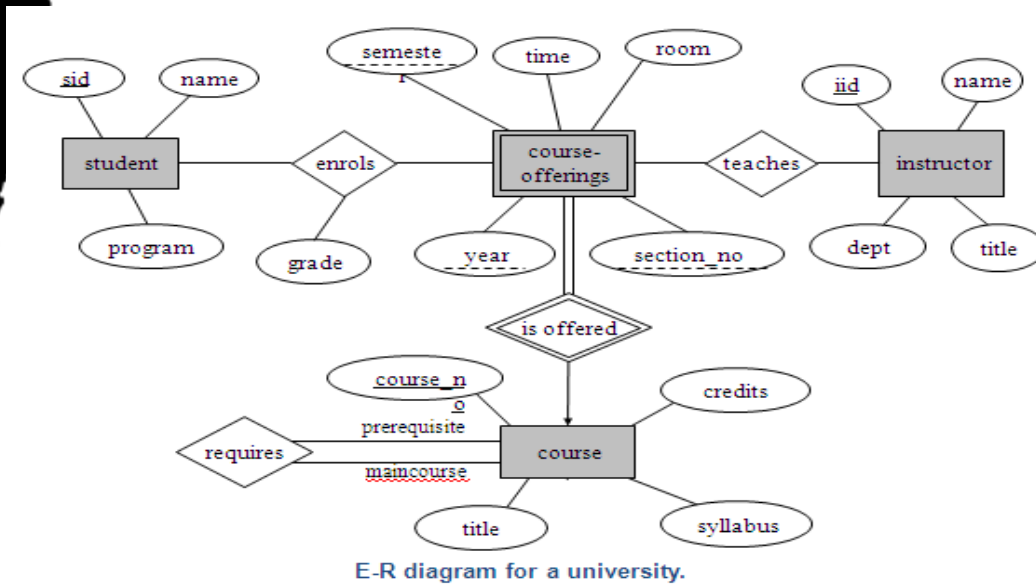


اشترك كلي



اشترك جزئي

مثال ١



E-R diagram for a university.

مثال ٢

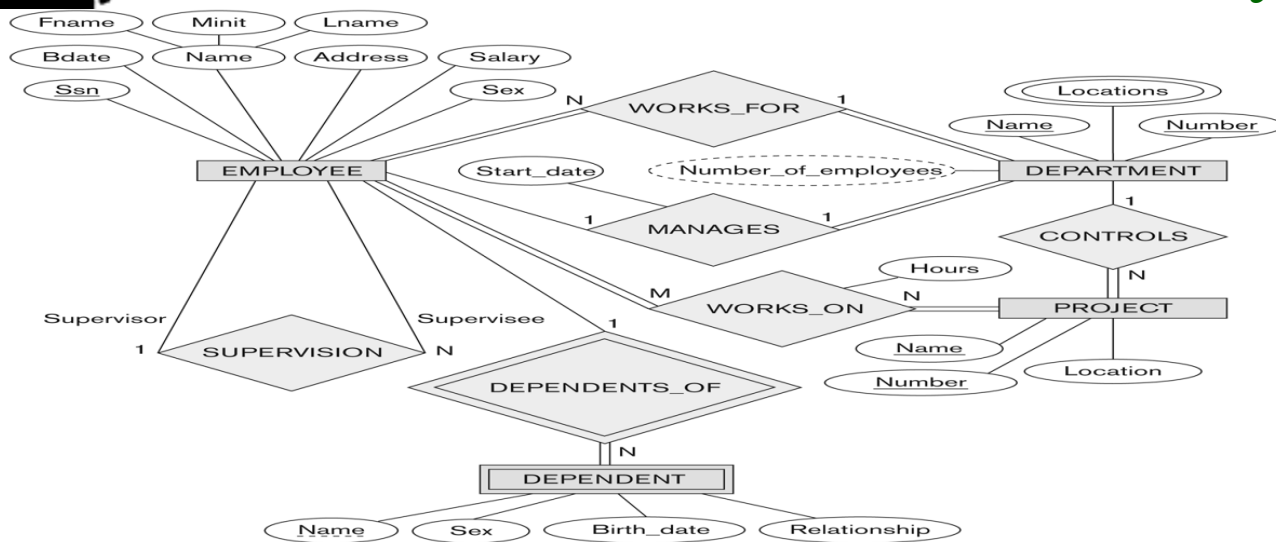


Figure 3.2
An ER schema diagram for the COMPANY database. The diagrammatic notation is introduced gradually throughout this chapter.

Design of Relational Database

عناصر المحاضرة

١. دورة حياة قاعدة البيانات Life Cycle (DBLC) Database
٢. مخطط قواعد البيانات Schema Database

• التحويل من مخطط الكيان العلائقي إلى مخطط قواعد بيانات

١. تحويل الكيان
٢. تحويل الصفة المركبة والصفة متعددة القيمة
٣. تحوي الكيان الضعيف
٤. تحويل العلاقات

١. مثال ١ (مخطط الكيان العلاقة لجامعة)

• مثال ٢ (مخطط الكيان العلاقة لشركة)

دورة حياة قاعدة البيانات (DBLC) Database Life Cycle

١. إن عملية تطوير قاعدة البيانات تمر بمجموعة من المراحل، هذه المراحل المتتالية تسمى بدورة حياة قاعدة البيانات.
٢. هذه المراحل أو دورة الحياة تمر بصورة متزامنة ضمن مراحل دورة حياة نظام المعلومات، كما يوضح الشكل التالي

www.kutub.info_5791.pdf - Adobe Reader

File Edit View Document Tools Window Help

17 / 34 100% Find

٥) تنفيذ قاعدة البيانات الفيزيائية **physical database**: وفي هذه المرحلة يتم كتابة أكواد إنشاء قاعدة البيانات بلغة SQL، ويحدد فيها بنية الجداول ونوع بيانات الحقول والمفاتيح الأساسية والاجنبية وباقي شروط تصميم قاعدة البيانات، ثم تنفيذ ذلك ضمن مدير قاعدة بيانات مناسب، مثل (oracle, access, sqlserver, mysql etc). واعتمادا على دورة حياة قاعدة البيانات السابقة، نجد أن مرحلة التصميم تبدأ بالمرحلة الثالثة من دورة حياة قاعدة البيانات.

دورة حياة تطوير النظام SDLC	
مرحلة التخطيط	
مرحلة التحليل	
دورة حياة قاعدة البيانات DBLC	مرحلة التحليل
تحديد متطلبات قاعدة البيانات	
قاعدة البيانات الأولية ERD	مرحلة التصميم
قاعدة البيانات المنطقية LDB	
DB SCHEMA	
قاعدة البيانات المنطقية المحسنة	مرحلة التنفيذ
DB after NORMALIZATION	
قاعدة البيانات الفيزيائية PDB	
Physical Database	
مرحلة الصيانة والدعم	
دورة حياة تطوير النظام SDLC	

علاقة دورة حياة قاعدة البيانات بدورة حياة تطوير النظام عموما

Slide 2 of 24 Office theme Arabic (Saudi Arabia) 65%

start Database2011 الوصف العام لعقر... Lec4 قواعد البيا... Lecture 5 Relatio... www.kutub.info... EN 08:21

تتكون دورة حياة قاعدة البيانات من المراحل التالية:

١. **تحديد المواصفات والمتطلبات الخاصة بقاعدة البيانات**، وهي مرحلة جزئية ضمن جمع مواصفات ومتطلبات نظام المعلومات في مرحلة التحليل.
٢. **إعداد قاعدة البيانات الأولية**، وفيها يتم تصميم نموذج اولي للبيانات بواسطة مخططات الكيان العلاقة (E-RD).
٣. **تصميم قاعدة البيانات المنطقية**، تحويل قاعدة البيانات الأولية، أو مخطط الكيان/العلاقة إلى مخطط الاسكيما، وذلك بإتباع قواعد التحويل
١. **تحسين قاعدة البيانات المنطقية**، وذلك بتطبيق قواعد تطبيع البيانات Normalization التي تهدف إلى تقليل تكرارية البيانات، من أجل رفع كفاءة قاعدة البيانات ما أمكن.
١. **تنفيذ قاعدة البيانات الفيزيائية: physical database** وفي هذه المرحلة يتم كتابة أكواد إنشاء قاعدة البيانات بلغة SQL، ويحدد فيها بنية الجداول ونوع بيانات الحقول والمفاتيح الأساسية والاجنبية وباقي شروط تصميم قاعدة البيانات، ثم تنفيذ ذلك ضمن مدير قاعدة بيانات مناسب، مثل (oracle, access, sqlserver, mysql etc)

مخطط قواعد البيانات Database Schema

١. **مخطط قواعد البيانات Schema Database**: هو مخطط يصف قاعدة البيانات بشكل رسومي تمهيدا لبنائه على شكل جداول في نظام إدارة قواعد بيانات DBMS
١. مخطط قواعد البيانات هو مخطط ينتج عن عملية إخضاع مخطط الكيان العلاقة لخوارزمية التحويل Algorithm Mapping

١. لوصف مخطط قواعد البيانات ،نستخدم المصطلحات التالية:

١. **العلاقة (جدول السكيما) relation:** أو يمكن أن نطلق عليها إسم الجداول ،وهي مكونات مخطط قاعدة البيانات الناتجة من إجراء عمليات تحويل مخطط كينونة-علاقة.
١. **الحقل field:** هو العمود column الذي يشكل جزء من مكونات الجدول، ويتكون من مجموعة الأعمدة أو الحقول التي تتميز بتجانس بيانات كل حقل، على أنه يمكن أن يكون نوع بيانات كل حقل مختلفا عن بيانات النوع الأخر
١. **السجل Record:** هو الصف row الذي يمثل وحدة instance من وحدات الكيان، بعد تحويله إلى جدول، ويتكون الصف من الخلايا الناتجة عن تقاطعه مع الأعمدة المكونة للجدول.

١. لوصف مخطط قواعد البيانات ،نستخدم المصطلحات التالية:

١. **المفتاح الرئيسي Key(PK) Primary:** هو حقل في جدول يتميز بأن قيمه وحيدة في جميع صفوف الجدول، وتكون قيمته مميزة لكل صف عن أي صف آخر.
١. **المفتاح الأجنبي key(FK) foreign:** هو حقل موجود في جدول وهو لا يمثل واحدة من صفاته، ولكنه يعتبر مفتاح أجنبيا لأنه يمثل جدولا آخر، ويجب أن يكون هو نفسه المفتاح الرئيسي في ذلك الجدول، أو على الأقل تكون قيمته وحيدة value unique ويقوم المفتاح الأجنبي بتمثيل العلاقة relationship والربط بين جدولين.

التحويل من مخطط الكيان العلاقة إلى مخطط قواعد بيانات Mapping ERD to DB schema

تتم عملية تحويل مخطط ERD، بتطبيق مجموعة من الخطوات البسيطة، تسمى خوارزمية التحويل Mapping Algorithm، وتتكون هذه الخطوات من جميع الحالات البسيطة المحتملة، التي قد تكون موجودة في النموذج الأولي، ويتم تطبيق هذه الخوارزمية كاملة، مع تجاوز الحالات التي لم تظهر في النموذج الأولي

خوارزمية التحويل (Mapping Algorithm):

- تحويل الكيانات العادية (القوية)
- تحويل الكيانات الضعيفة
- تحويل العلاقات الثنائية من النوع ١:١
- تحويل العلاقات الثنائية من النوع N:١
- تحويل العلاقات الثنائية من النوع N:M
- تحويل الصفات متعددة القيم
- تحويل العلاقات فوق الثنائية

تحليل تحويل أنواع الكيانات العادية: يتم هنا تحويل جميع الكيانات العادية، أي الكيانات غير الضعيفة، بإنشاء جدول يتكون من الحقول التي تقابل صفات ذلك الكيان. ويتم تحديد أحد مفاتيح الكيان، وتسميته بالمفتاح الرئيسي primary key(PK) وإذا كانت الصفة التي تمثل المفتاح من النوع المركب فإن المفتاح الرئيسي سيكون مجموعة الحقول التي تنشأ من الصفة المركبة.

癩 تحويل الكيانات الضعيفة: يتم تحويل كل واحدة من الكيانات الضعيفة، بإنشاء جدول يتكون من الحقول تقابل صفات ذلك الكيان، كما يجب إضافة المفتاح الرئيسي للكيان القوي الذي يتبعه ذلك الكيان الضعيف، ويكون المفتاح الرئيسي PK للجدول الجديد، عبارة عن مفتاح مركب مكون من المفتاح الأجنبي FK بالإضافة إلى المفتاح الجزئي (Partial Key) الخاص به.

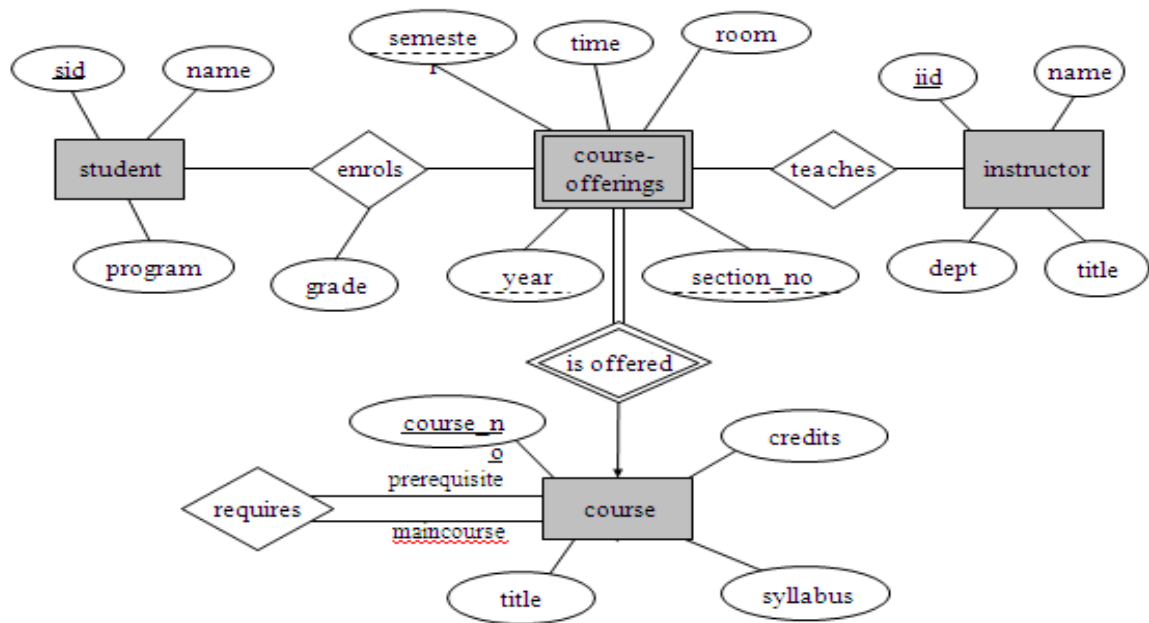
癩 تحويل العلاقات الثنائية من النوع (1:1): إذا كانت العلاقة بين الكيانيين علاقة واحد-إلى-واحد فإن عملية التحويل تتم وفق عدة خيارات أشهرها، خيار يسمى **بطريقة المفتاح الأجنبي**، وفيه يتم إضافة المفتاح الرئيسي لأحد الجدولين إلى الجدول الآخر كمفتاح أجنبي ويفضل أن يكون الجدول الذي يحتوي على المفتاح الأجنبي، هو الجدول الذي يكون نوع قيد اشتراكه في العلاقة، من نوع (الاشتراك الكلي)

癩 تحويل العلاقات الثنائية من النوع (N:1): يتم هنا إنشاء جدولين لتمثيل الكيانيين المرتبطتين، على أن يتم تطبيق طريقة المفتاح الأجنبي السابقة، وذلك بإضافة المفتاح الرئيسي للجدول من جهة العلاقة (N) إلى الجدول الآخر المرتبط بالعلاقة (癩، بغض النظر عن نوع قيد الاشتراك.

癩 تحويل العلاقات الثنائية من النوع (N:M): في هذا النوع من العلاقات، يتم استحداث جدول جديد، فيكون الناتج من هذه العلاقة ثلاثة جداول، جدولين لتمثيل الكيانيين المرتبطتين بالعلاقة ويضم الجدول الثالث حقلين كمفتاحين أجنبيين يمثلان المفتاحين الرئيسيين في الجدولين، ويمكن إضافة أي حقل آخر يكون له مغزى، كأن تكون العلاقة لها صفة بذاتها، فتتحول الصفة إلى حقل في الجدول الجديد.

癩 تحويل الصفات متعددة القيم: يتم في هذه الحالة، عادة، إنشاء جدول جديد يضم الصفة متعددة القيم كحقل، ويضاف إلى الجدول مفتاح أجنبي FK يكون ممثلاً للمفتاح الرئيسي في الجدول الناتج من الكيان الذي يحتوي على الصفة متعددة القيم. أما الصفات المركبة فتتحول إلى صفات بسيطة، فحقل عادية كما أوضحنا أعلاه، والصفات ذات القيم المشتقة تلغى من الجدول، لأنها صفات قابلها للاشتقاق من صفات أخرى، فلا داعي لوجودها

癩 تحويل العلاقات غير الثنائية، كالعلاقة الثلاثية وما فوقها: في حالات نادرة تظهر لدينا علاقات معقدة، كالعلاقة الثلاثية (بين ثلاثة كيانات) والرابعة وما فوقها، وتعالج هذه الحالة بطريقة معالجة الحالة الخامسة (حالة تحويل العلاقات الثنائية من النوع (N:M)) حيث يتم إنشاء جدول جديد، وإضافة المفاتيح الرئيسية للجدول المشتركة، حسب عددها، إلى الجدول الجديد كمفاتيح أجنبية مكونة بمجموعها، مفتاحاً مركباً يمثل المفتاح الرئيسي للجدول.



E-R diagram for a university.

تمرين: حول كل من نماذج الكيان العلاقة التاليين إلى ما يقابلهما من مخطط قواعد البيانات Database Schema

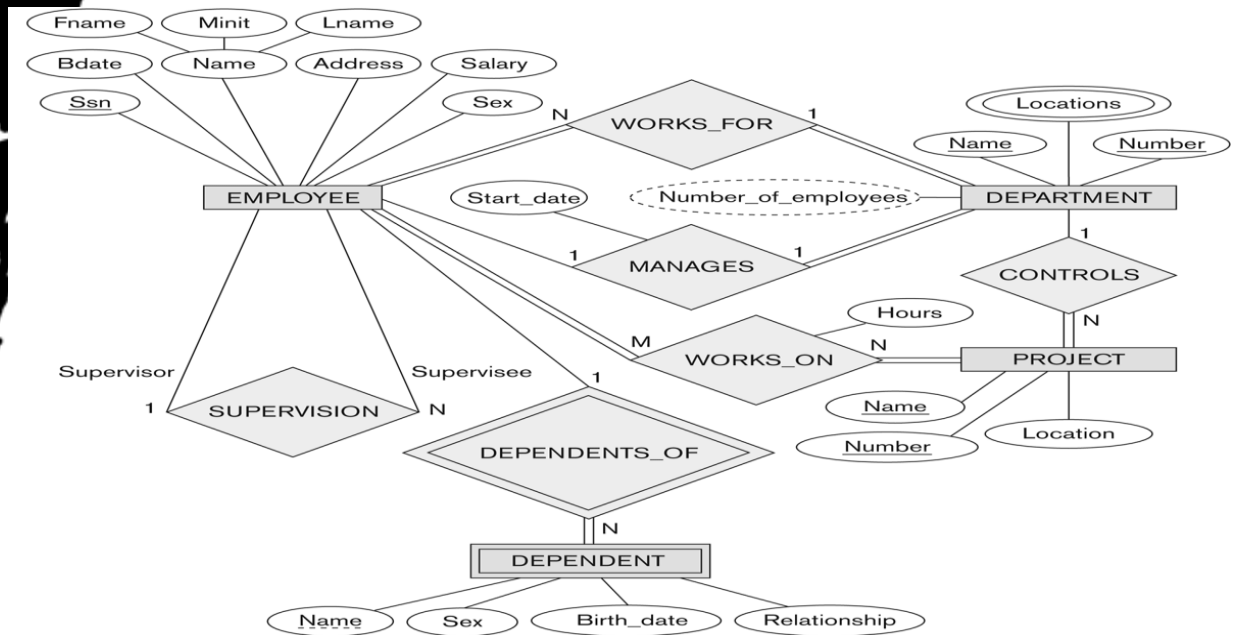


Figure 3.2
An ER schema diagram for the COMPANY database. The diagrammatic notation is introduced gradually throughout this chapter.

تحويل مخطط الكيان العلاقة لجامعة إلى ما يقابله من مخطط قواعد البيانات (جداول)

- نبدأ بتحويل الكيان العادي:
 - يتم تمثيل الكيان العادي (القوي) بشكل المستطيل أحادي الإطار، ويحتوي مخطط الكيان العلائقي السابق على ثلاث كيانات هي:
 - الطالب (Student)
 - المحاضر (Instructor)
 - المقرر (Course)
١. وتتم عملية تحويل الكيانات القوية بتمثيل كل منها بجداول يحمل اسم الكيان ، ويحتوي حقولا تمثل الصفات (تمثل الصفات بالشكل البيضاوي) المرتبطة (الارتباط يمثل بخط مستقيم) بالكيان.
 ٢. في حالة الصفة المركبة (شكل بيضاوي مرتبط بأشكال بيضاوية جزئية) يتم أخذ الأجزاء المكونة للصفة المركبة.

٣. يتم تجاهل الصفة المشتقة (تمثل بشكل بيضاوي متقطع الإطار) بسبب القدرة على اشتقاقها بسهولة من الصفة الأصلية (تمثل بشكل بيضاوي متقطع الإطار) باستعلام.

• أما الصفة متعددة القيمة (تمثل بشكل بيضاوي مزدوج الإطار) فيتم إنشاؤها في جدول مستقل باسم الكيان والصفة متعددة القيمة، ويحتوي حقولا تمثل الصفة متعددة القيمة وصفة المفتاح الرئيسي للكيان.

نلاحظ في هذا المثال أن كل الصفات من النوع البسيط

ويكون المفتاح الرئيسي (Primary Key) للجدول هو مجموعة صفات المفتاح الرئيسي المرتبطة بالكيان

وينتج عن عملية التحويل الجداول التالية:

<u>sid</u>	<u>name</u>	<u>program</u>
------------	-------------	----------------

<u>instr</u>	<u>id</u>	<u>name</u>
--------------	-----------	-------------

<u>cour</u>	<u>syll</u>	<u>ci</u>
-------------	-------------	-----------

٢. تحويل الكيان الضعيف:

يتم تمثيل الكيان الضعيف بشكل مستطيل مزدوج الإطار، وسبب ضعف الكيان ، ينتج من عدم وجود صفة مفتاح رئيسي له، ولكن يحتوي على صفة مفتاح جزئي، ولدينا في هذا المثال كيان ضعيف واحد هو:

كيان الشعب الفصلية المقترحة (Course-Offerings)

ويحتوي هذا الكيان على صفات المفتاح الجزئي التالية:

- السنة (Year)
- الفصل (Semester)

١. رقم الشعبة (Section-no)

ويجب أن يرتبط الكيان الضعيف بكيان قوي بواسطة علاقة تعريف (تمثل علاقة التعريف بشكل معين مزدوج الإطار)، وذلك في سبيل تقوية الكيان الضعيف.

وتتم عملية تحويل الكيان الضعيف بتحويله إلى جدول يحمل اسم الكيان الضعيف، ويحتوي حقولا من الصفات المرتبطة به ، بالإضافة إلى حقل المفتاح الرئيسي من جدول الكيان القوي المرتبط معه بعلاقة تعريف، وفي حال وجود أي صفة على علاقة التعريف، يتم تمثيلها بحقل في الجدول. ويكون المفتاح الرئيسي للجدول هو مفتاح الكيان القوي بالإضافة الى المفاتيح الجزئية في الكيان الضعيف.

وينتج عن عملية التحويل الجدول التالي:

COURSE-OFFERINGS	<u>courseNo</u>	<u>secno</u>	<u>year</u>	<u>semester</u>	<u>time</u>	<u>room</u>
------------------	-----------------	--------------	-------------	-----------------	-------------	-------------

وبذلك يرتبط جدول الشعب الفصلية المقترحة (Course-Offerings) بجدول المقرر (Course) بوجود المفتاح الأجنبي (Foreign Key) رقم المقرر (courseNo)

COURSE	<u>courseNo</u>	<u>title</u>	<u>syllabus</u>	<u>Credits</u>
--------	-----------------	--------------	-----------------	----------------

COURSE-OFFERINGS	<u>courseNo</u>	<u>secno</u>	<u>year</u>	<u>semester</u>	<u>time</u>	<u>room</u>
------------------	-----------------	--------------	-------------	-----------------	-------------	-------------

تحويل مخطط الكيان العلاقة لجامعة إلى ما يقابله من مخطط قواعد البيانات (جداول)

٣. تحويل العلاقات:

يتم تمثيل العلاقة بشكل معين أحادي الإطار

في هذه الحالة يتم التعامل مع العلاقة حسب نوعها كل على حده، حيث تصنف العلاقات إلى الأنواع التالية:

- علاقة واحد إلى واحد (Relationship One-to-One)
- علاقة واحد إلى كثير (One-to-Many)
- علاقة كثير إلى كثير (Many-to-Many)

يتم تجاهل علاقة التعريف (شكل معين مزدوج الإطار)، لأنه تم بناؤها مسبقاً عند تحويل الكيان الضعيف

٣.١) تحويل علاقة واحد إلى واحد:

إذا كانت العلاقة بين الكيانين علاقة واحد-إلى-واحد فإن عملية التحويل تتم وفق عدة خيارات أشهرها، خيار يسمى بطريقة المفتاح الأجنبي، وفيه يتم إضافة المفتاح الرئيسي لأحد الجدولين إلى الجدول الآخر كمفتاح أجنبي ويفضل أن يكون الجدول الذي يحتوي على المفتاح الأجنبي، هو الجدول الذي يكون نوع قيد اشتراكه في العلاقة، من نوع (الاشتراك الكلي). وفي حال وجود صفة على العلاقة يتم إضافتها كحقل إضافي مع المفتاح الأجنبي.

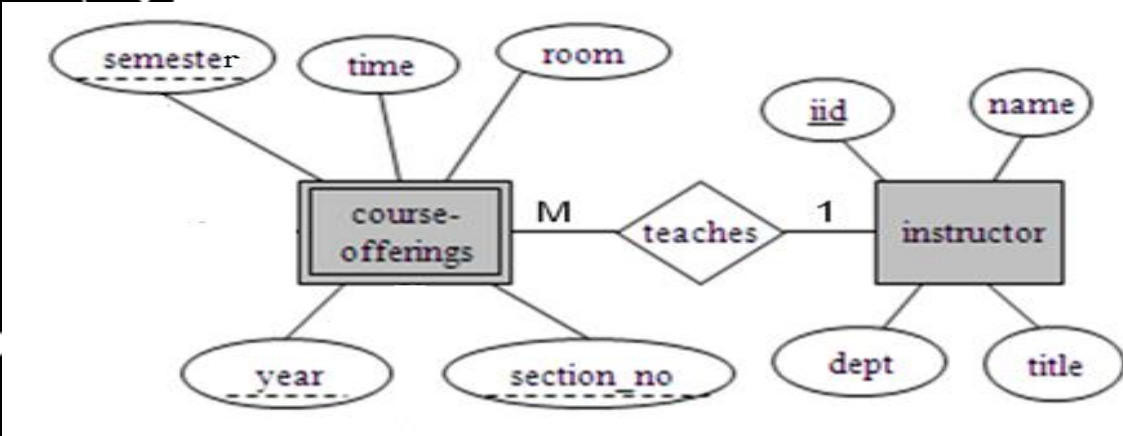
في هذا المثال لا توجد علاقة من النوع واحد-إلى- واحد

٣.٢) تحويل علاقة واحد إلى كثير:

في هذه الحالة يتم أخذ نسخة من المفتاح الرئيسي من الجدول ذو طرف العلاقة واحد ويتم إضافته كحقل مفتاح أجنبي في جدول طرف العلاقة كثير. وفي حال وجود صفة على العلاقة يتم إضافتها كحقل إضافي مع المفتاح الأجنبي.

في هذا المثال لدينا علاقة يُدرس (teaches) بين كيان المحاضر (Instructor) وكيان الشعب الفصلية المقترحة (Course-Offerings)،

في هذا المثال لدينا علاقة يُدرس (teaches) بين كيان المحاضر (Instructor) وكيان الشعب الفصلية المقترحة (Course-Offerings).



وعليه يتم أخذ المفتاح الرئيسي (iid) من جدول Instructor كونه طرف العلاقة واحد ، ويضاف كمفتاح أجنبي في جدول course-offerings ، وبالتالي يتم تعديل جدول Course-Offerings ليصبح بالشكل التالي:

COURSE-OFFERINGS	<u>course no</u>	<u>sec no</u>	<u>year</u>	<u>semester</u>	time	room	<u>iid</u>
------------------	------------------	---------------	-------------	-----------------	------	------	------------

وبذلك يرتبط جدول الشعب الفصلية المقترحة (Course-Offerings) بجدول المحاضر (Instructor) بوجود المفتاح الأجنبي رقم المحاضر (iid)

INSTRUCTOR	<u>iid</u>	name	dept	title
------------	------------	------	------	-------

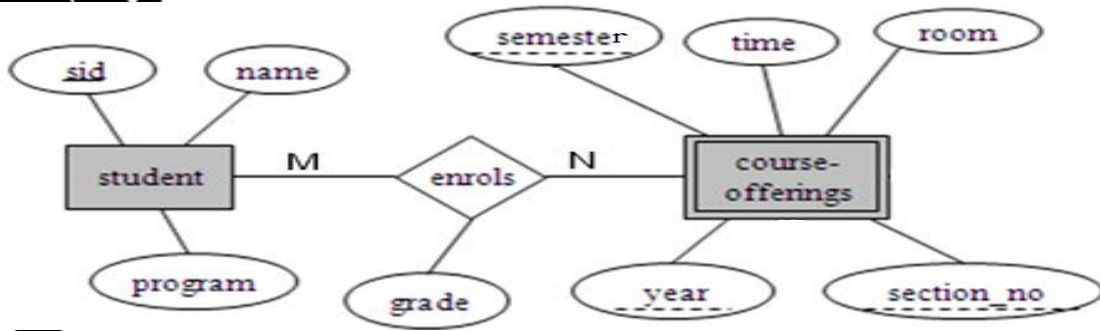
COURSE-OFFERINGS	<u>course no</u>	<u>sec no</u>	<u>year</u>	<u>semester</u>	time	room	<u>iid</u>
------------------	------------------	---------------	-------------	-----------------	------	------	------------

٣.ج) تحويل علاقة كثير إلى كثير:

في هذا النوع من العلاقات يتم إنشاء جدول جديد يحمل اسم العلاقة، وتكون حقوله هي حقول المفتاح الرئيسي من كلا الجدولين المشاركين في العلاقة مكونة المفتاح الرئيسي للجدول الجديد، وفي حال وجود صفة على العلاقة يتم إضافتها كحقل إضافي في الجدول

في هذا المثال، يوجد لدينا علاقتين من نوع كثير إلى كثير، هما:

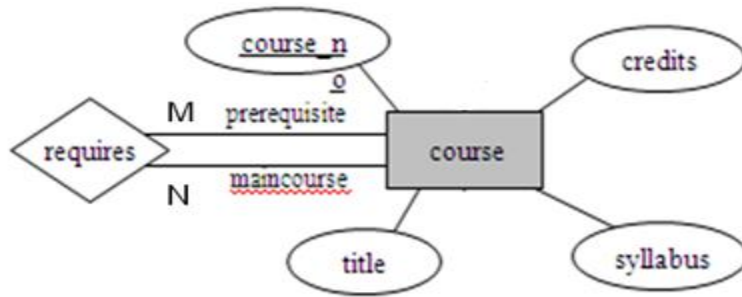
- علاقة يُسجّل (enrols)



ينتج عن هذه العلاقة الجدول التالي:

<u>sid</u>	<u>course_no</u>	<u>year</u>	<u>secno</u>	<u>grade</u>
------------	------------------	-------------	--------------	--------------

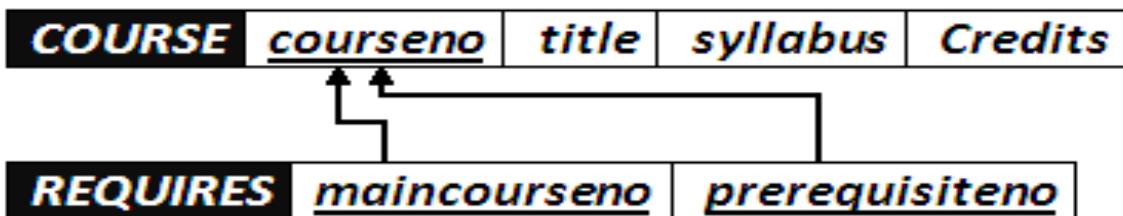
(Requires) علاقة يتطلب (2)



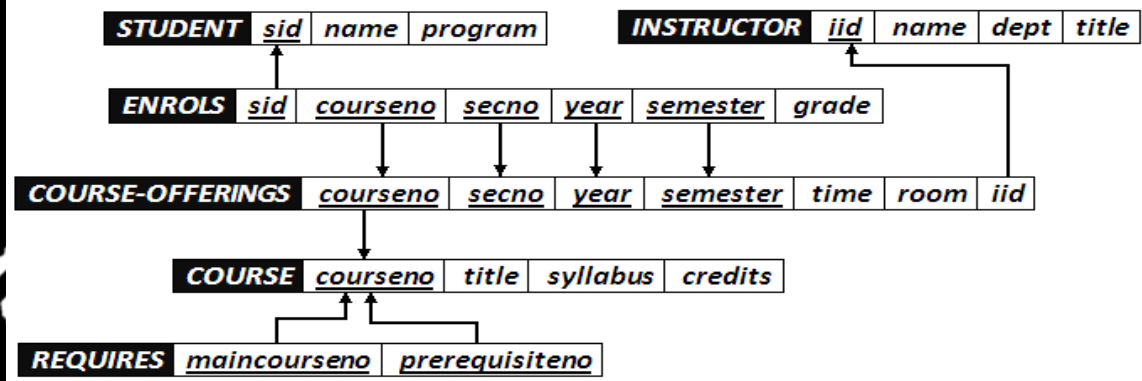
وينتج عن هذه العلاقة الجدول التالي:

<u>maincourseno</u>	<u>prerequisiteno</u>
---------------------	-----------------------

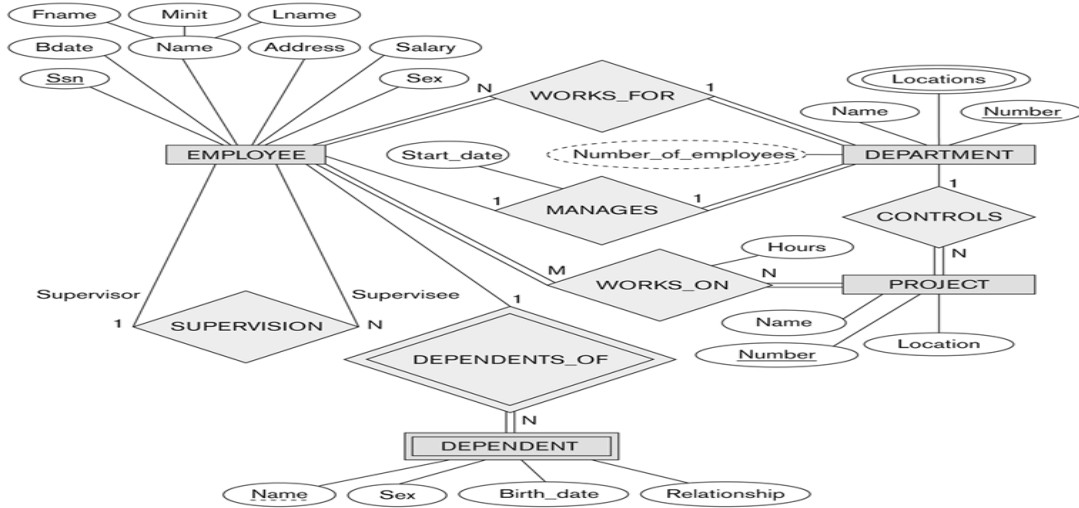
وبذلك يرتبط جدول يتطلب (Requires) مع جدول المقرر (course)



- وبذلك نكون قد أنشأنا مخطط قواعد البيانات الناتج عن التحويل للمثال رقم (1)، وهو على الشكل التالي:



- نلاحظ الارتباط الوثيق بين جداول قاعدة البيانات، فلا يجوز أن يكون هناك جدول دون علاقة بباقي الجداول، أو بمعزل عن الجداول الأخرى في قاعدة البيانات



- نبدأ بتحويل الكيان العادي:

يحتوي مخطط الكيان العائلي السابق على ثلاث كيانات عادية هي:

- الموظف (Employee)
- القسم (Department)
- المشروع (Project)

1.1 كيان الموظف (Employee)

نلاحظ في هذا الكيان وجود صفة مركبة هي صفة الاسم (Name) والتي تتكون من الصفات الجزئية الاسم الأول (Fname)، وحرف الاسم الأوسط (Minit)، والاسم الأخير (Fname). وكما أوضحنا سابقاً، فإن الصفة المركبة في عملية التحويل تدرج بصفاتها الجزئية فقط



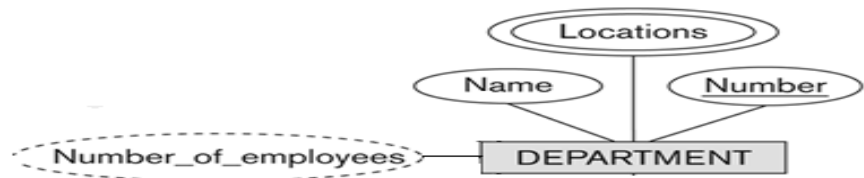
وينتج عن عملية التحويل الجدول التالي:

EMPLOYEE	Ssn	Fname	Minit	Lname	Bdate	Address	Salary	Sex
----------	-----	-------	-------	-------	-------	---------	--------	-----

١.ب) كيان القسم (Department)

نلاحظ في هذا الكيان وجود صفة مشتقة هي عدد الموظفين (Number of employees)، وذكرنا سابقا أننا في عملية التحويل نتجاه هذه الصفة، ليتم بناؤها لاحقاً بجملة إستعلام

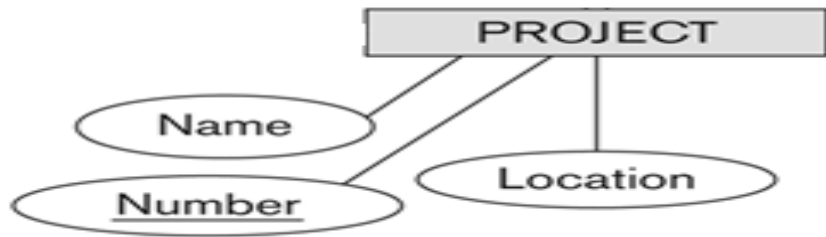
كما نلاحظ وجود صفة متعددة القيمة وهي المواقع (locations) وذكرنا سابقاً أن الصفة متعددة القيمة يتم تحويلها إلى جدول مستقل مع المفتاح الرئيسي للكيان، ويكون إسم الجدول مكون من إسم الكيان مضافاً إليه إسم الصفة متعددة القيمة.



وينتج عن عملية التحويل الجدولين التاليين:

Department	<u>Number</u>	Name
Department_Locations	<u>Department-Number</u>	<u>Location</u>

١. ج. كيان المشروع:



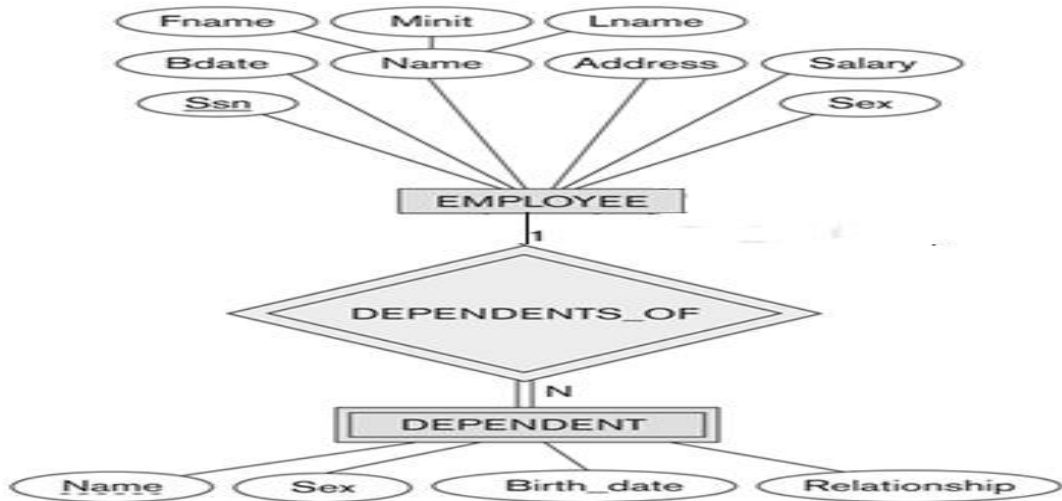
هذا الكيان يحتوي على صفات بسيطة فقط، وبالتالي ينتج عن عملية التحويل الجدول التالي:

<u>Loca</u>	N	<u>Nun</u>	PK
-------------	---	------------	----

٢. تحويل الكيان الضعيف:

• في هذا المثال كيان ضعيف واحد هو:

كيان المعتمد على (Dependent)، حيث يصف هذا الكيان أفراد عائلة الموظف المعتمدين عليه في إعالتهم.



ويحتوي هذا الكيان على صفة المفتاح الجزئي الإسم (Name)، التالية:

و يرتبط هذا الكيان الضعيف بكيان قوي هو كيان الموظف (Employee) بواسطة علاقة التعريف يعتمد على (Dependent_of).

وتتم عملية تحويل الكيان الضعيف بتحويله إلى جدول يحمل إسم الكيان الضعيف (Dependent)، وذلك عن طريق تحويل الحقول المرتبطة به من جدول الكيان القوي (Employee) إلى حقل المفتاح الرئيسي من جدول الكيان القوي (Employee-Ssn). ويكون المفتاح الرئيسي للجدول هو مفتاحا للكيان القوي (Employee-Ssn) بالإضافة إلى المفتاح الجزئي في الكيان الضعيف (Dependent-Name).

وينتج عن عملية التحويل الجدول التالي:

DEPENDENT	<u>Employee-Ssn</u>	<u>Dependent-Name</u>	Relationship	Sex	<u>Birth_date</u>
-----------	---------------------	-----------------------	--------------	-----	-------------------

وبذلك يرتبط جدول (Dependent) بجدول (Employee) بوجود المفتاح الأجنبي رقم الموظف (Employee-Ssn).

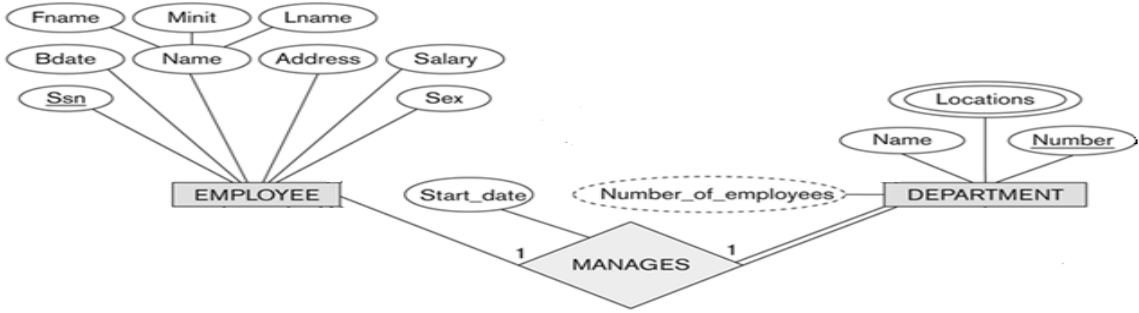
EMPLOYEE	<u>Ssn</u>	Fname	Minit	Lname	Bdate	Address	Salary	Sex
----------	------------	-------	-------	-------	-------	---------	--------	-----

DEPENDENT	<u>Employee-Ssn</u>	<u>Dependent-Name</u>	Relationship	Sex	<u>Birth_date</u>
-----------	---------------------	-----------------------	--------------	-----	-------------------

٢. تحويل العلاقات:

١.٣ (أ) تحويل علاقة واحد إلى واحد:

في هذا المثال توجد علاقة من النوع واحد-إلى- واحد، وهي علاقة (Manages) بين كيان الموظف، وكيان القسم، والعلاقة ذات إشتراك كلي من جهة القسم، مع وجود الصفة (start_date) على العلاقة.



وبناء على النقطة السابقة، يتم أخذ نسخة من المفتاح الرئيسي لجدول الموظف (Employee_Ssn)، مضافا إليها الصفة على العلاقة (start_date)، ووضعها كتعديل على جدول القسم (department)، ويفضل إعادة تسمية المفتاح الرئيسي ليبدل على العلاقة وهي علاقة ادارة، فهو مدير (Manager)، وبالتالي بدلا من التسمية Employee_Ssn تصبح التسمية Manager_Ssn

وعليه يتم التعديل على جدول القسم (Department) ليصبح بالشكل التالي:

<u>Start</u>	<u>Manager</u>	1	<u>Number</u>	Depart
--------------	----------------	---	---------------	--------

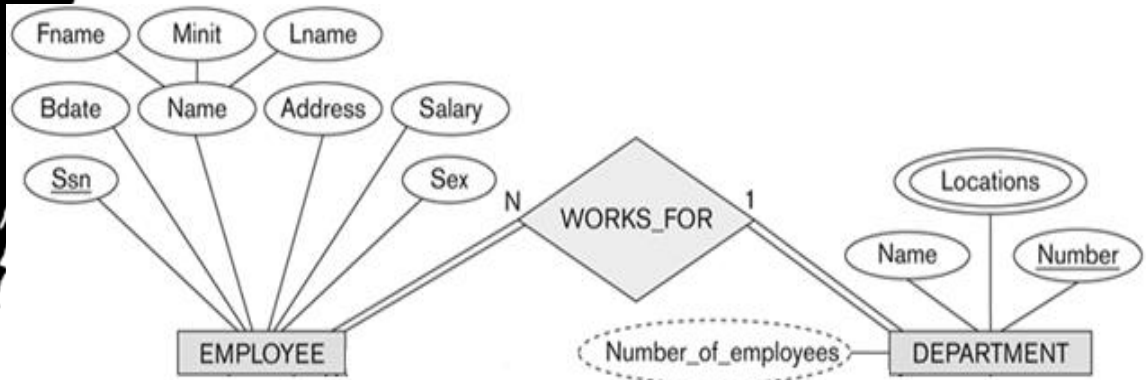
وبذلك يرتبط جدول (Department) بجدول (Employee) بوجود المفتاح الأجنبي رقم الموظف (Employee-Ssn).

EMPLOYEE	<u>Ssn</u>	Fname	Minit	Lname	Bdate	Address	Salary	Sex
Department	<u>Number</u>	Name	Manager-Ssn	Start_date				

٣.٣ (ب) تحويل علاقة واحد إلى كثير:

في هذا المثال لدينا ثلاث علاقات من نوع واحد إلى كثير وهي:

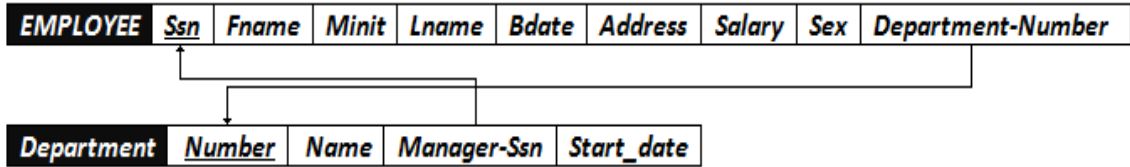
١. علاقة موظف يعمل في قسم (Works_for)



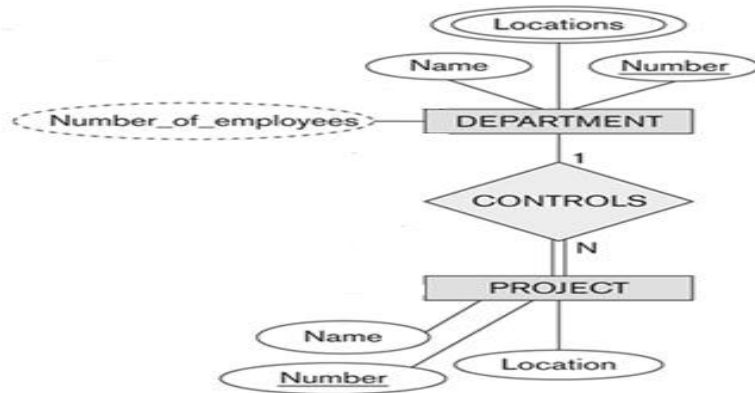
نتيجة لهذه العلاقة يتم التعديل على جدول الموظف (Employee) ليحتوي على رقم القسم (Department_Number) الذي يعمل فيه، ليصبح جدول الموظف (Employee) بالشكل التالي:

EMPLOYEE	<u>Ssn</u>	<u>Fname</u>	Minit	Lname	Bdate	Address	Salary	Sex	Department-Number
----------	------------	--------------	-------	-------	-------	---------	--------	-----	-------------------

وعليه تتوثق العلاقة بين جدول الموظف والقسم، بإضافة مفتاح أجنبي جديد، وهو رقم القسم في جدول الموظف، كما يظهر في الشكل التالي:



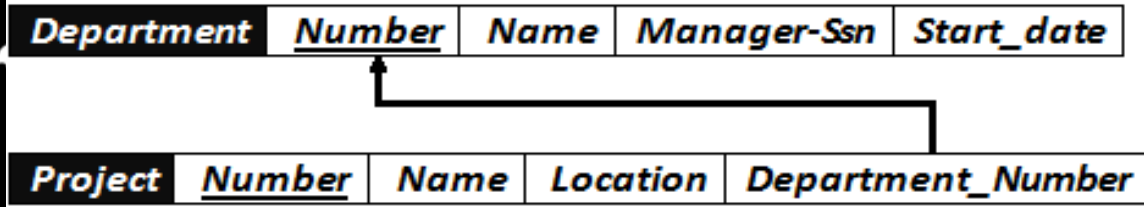
٢. علاقة قسم يتحكم بمشروع (Controls)



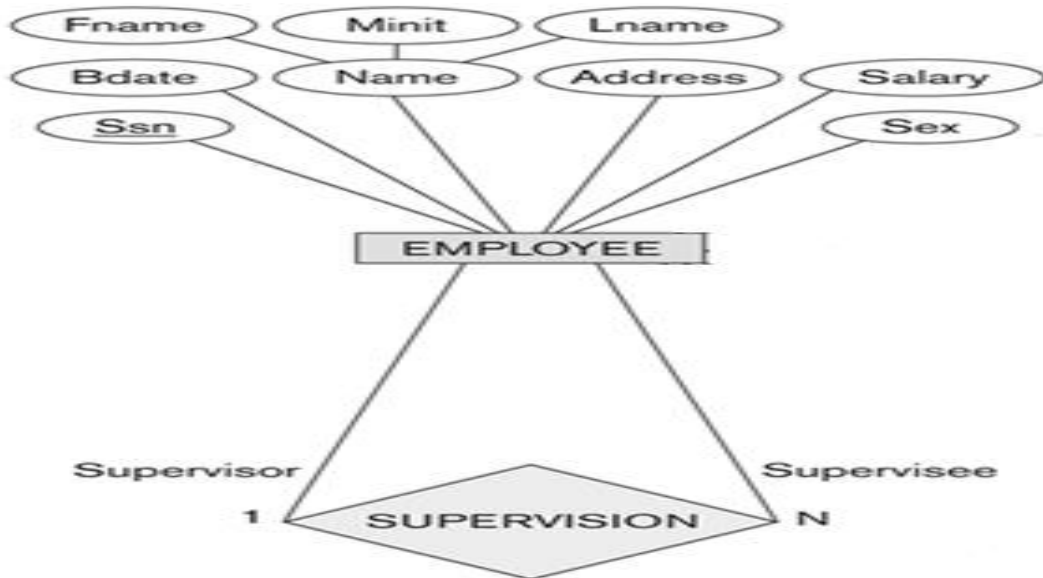
نتيجة لهذه العلاقة يتم التعديل على جدول المشروع (Project) ليحتوي على رقم القسم (Department_Number) الذي يتحكم في المشروع، ليصبح جدول المشروع (Project) بالشكل التالي:

<u>Department_Number</u>	Location	Name	<u>Number</u>	Project
--------------------------	----------	------	---------------	---------

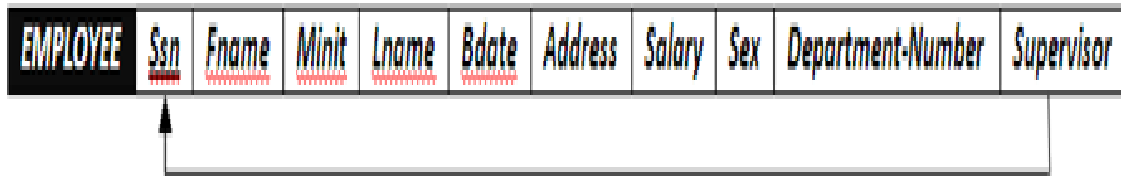
وعليه يرتبط جدول القسم بجدول المشروع بواسطة المفتاح الأجنبي رقم القسم (Department-Number) الذي تم إضافته إلى جدول المشروع ، كما يظهر في الشكل التالي:



(٣) علاقة إشراف موظف على موظف (Supervision):



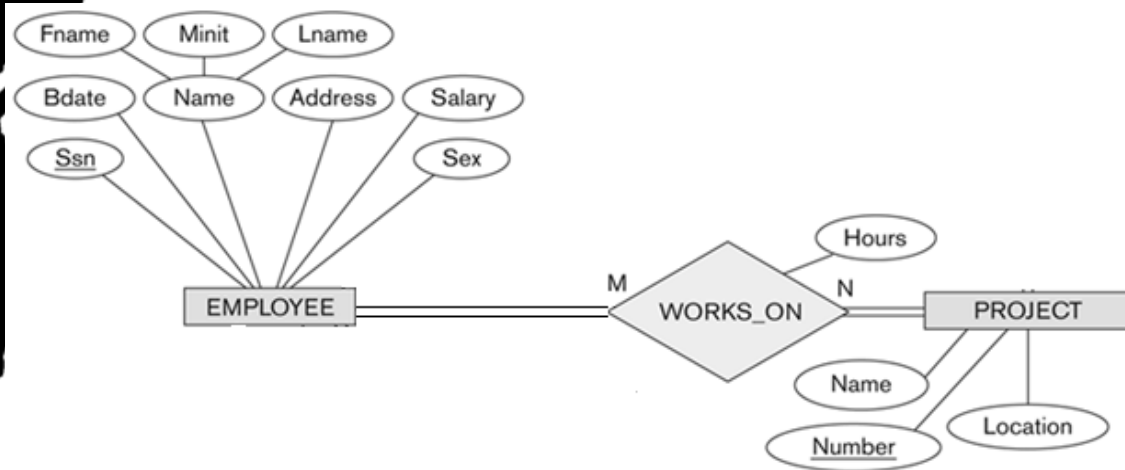
هذه العلاقة هي علاقة أحادية ذات تغذية راجعة، أي علاقة كيان على نفسه.



نتيجة هذه العلاقة أن يتم إضافة حقل جديد هو حقل المشرف (Supervisor)، وهو حقل يعبر عن رقم الموظف، مع إعطائه خصوصية كونه مشرفا على غيره من الموظفين. الحقل يتم إضافته إلى جدول الموظف (Employee) ليصبح بالشكل التالي:

٣.ج) تحويل علاقة كثير إلى كثير:

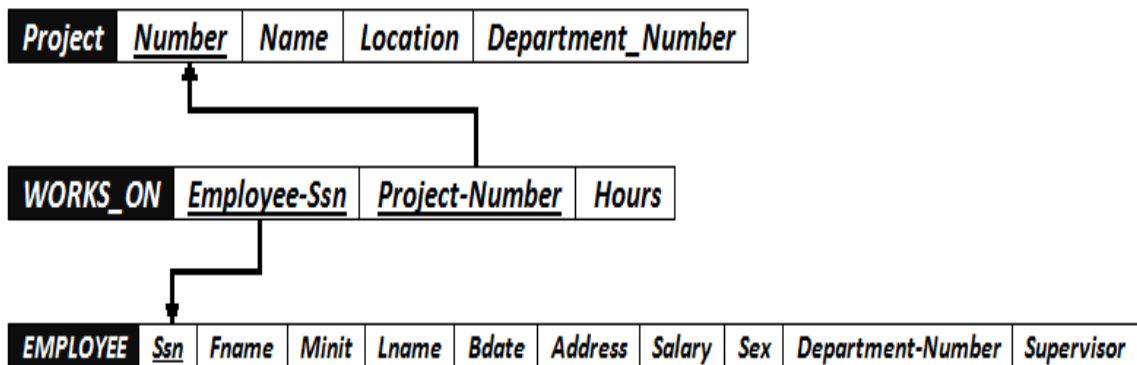
في هذا المثال، يوجد لدينا علاقة واحدة من نوع كثير إلى كثير، هي علاقة موظف يعمل على مشروع (Works_on)



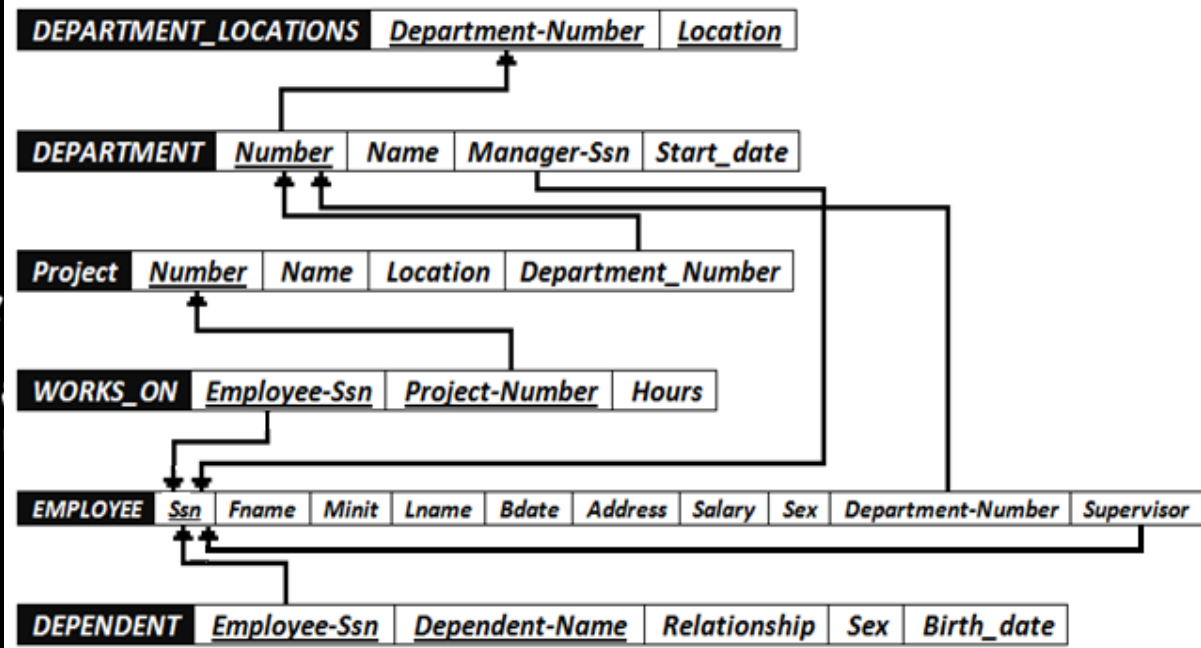
وفي هذه الحالة يتم إنشاء جدول جديد تحت اسم العلاقة (Works-on)، ونقوم بأخذ المفتاح الرئيس من كل الجدولين ، الموظف (Employee) والمشروع (Project)، بالإضافة إلى الصفة عدد الساعات (Hours) المرتبطة بالعلاقة، ويصبح لدينا الجدول التالي:

WORKS_ON	<u>Employee-Ssn</u>	<u>Project-Number</u>	Hours
-----------------	---------------------	-----------------------	-------

وبذلك يرتبط جدول الموظف (Employee) وجدول المشروع (Project) عن طرق الجدول الجديد (Works_on) عن طريق المفاتيح الأجنبية رقم الموظف (Employee-Ssn) من جدول الموظف Employee ، ورقم المشروع (Project-Number) من جدول المشروع (Project)



وبذلك نكون قد أنشأنا مخطط قواعد البيانات الناتج عن التحويل للمثال رقم (٢)، وهو على الشكل



١. دورة حياة قاعدة البيانات Life Cycle (DBLC) Database
٢. مخطط قواعد البيانات Schema Database

• التحويل من مخطط الكيان العائقي إلى مخطط قواعد بيانات

١. تحويل الكيان
٢. تحويل الصفة المركبة والصفة متعددة القيمة
٣. تحوي الكيان الضعيف
٤. تحويل العلاقات

١. مثال ١ (مخطط الكيان العلاقة لجامعة)

• مثال ٢ (مخطط الكيان العلاقة لشركة)

مثال ٢

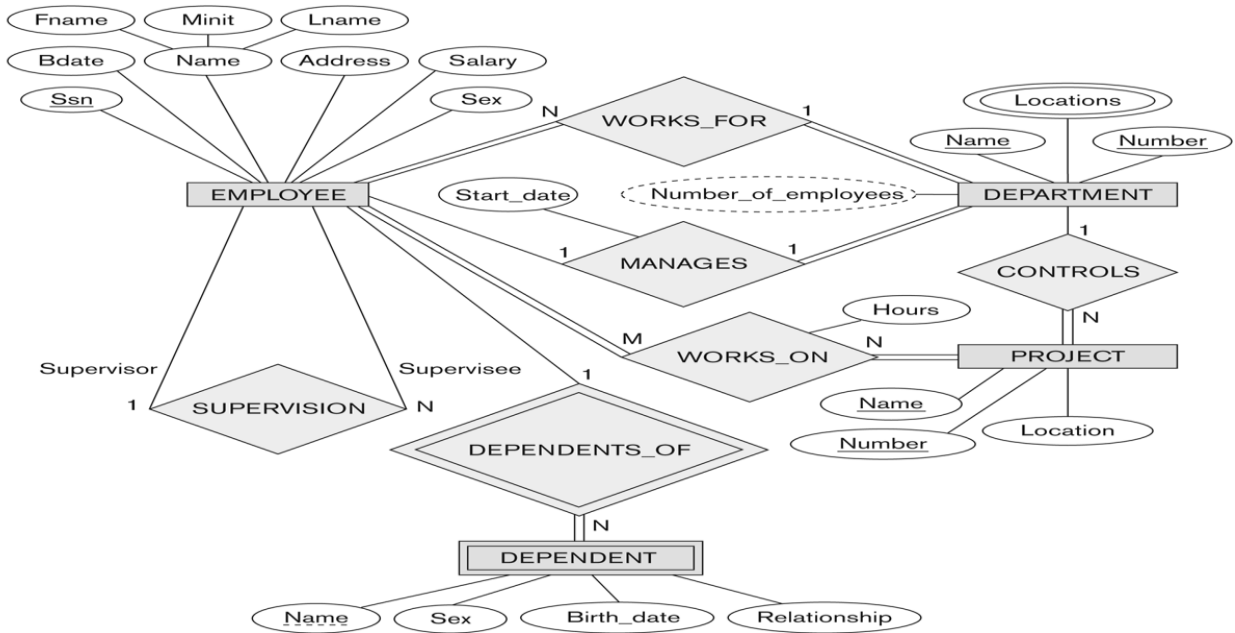
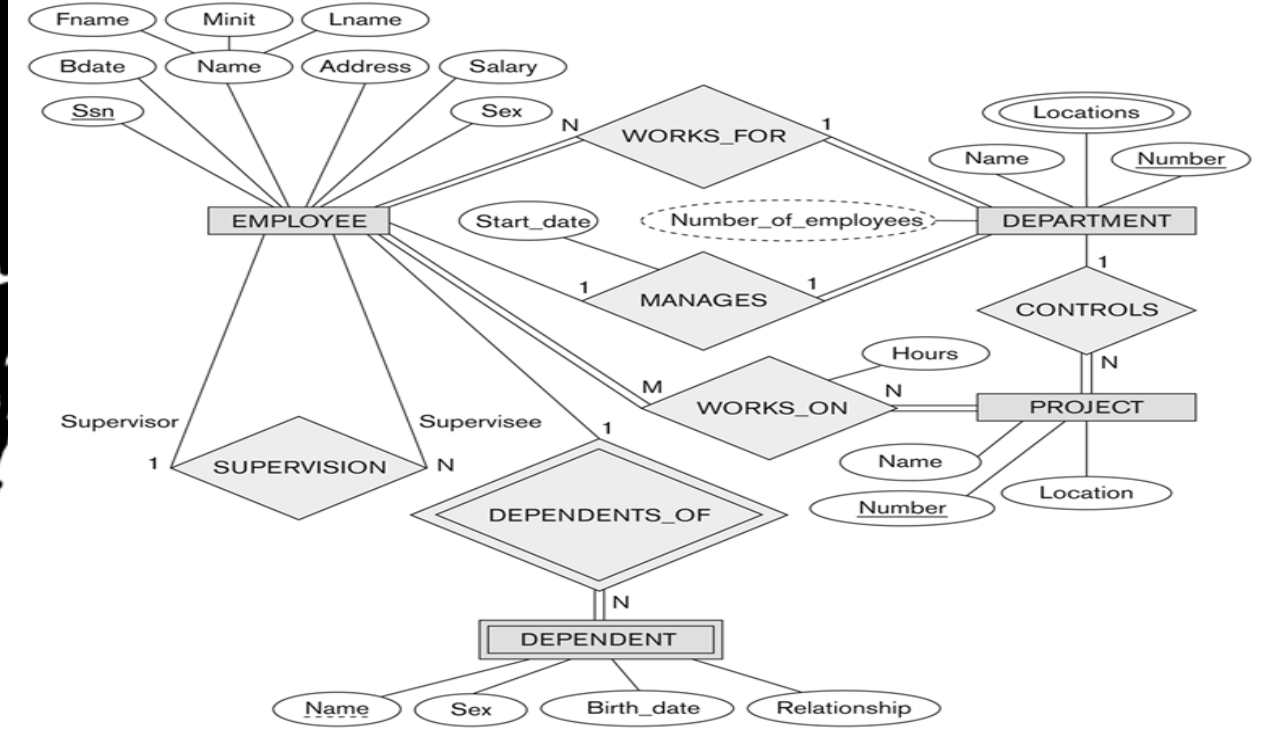


Figure 3.2
An ER schema diagram for the COMPANY database. The diagrammatic notation is introduced gradually throughout this chapter.

تحويل مخطط الكيان العلاقة لشركة إلى ما يقابله من مخطط قواعد البيانات (جداول)



نبدأ بتحويل الكيان العادي:

يحتوي مخطط الكيان العلائقي السابق على ثلاث كيانات عادية هي:

- الموظف (Employee)
- القسم (Department)
- المشروع (Project)

1. كيان الموظف (Employee)

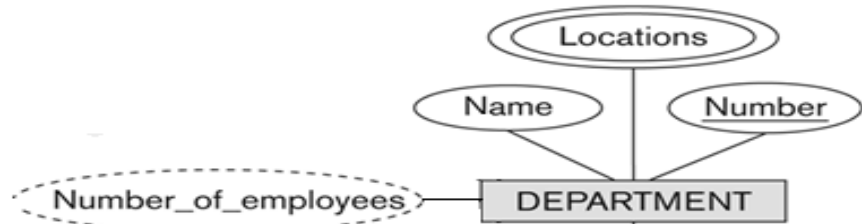
نلاحظ في هذا الكيان وجود صفة مركبة هي صفة الإسم (Name) والتي تتكون من الصفات الجزئية الإسم الأول (Fname) ، و حرف الإسم الأوسط (Minit) ، والإسم الأخير (Fname). وكما أوضحنا سابقا ، فإن الصفة المركبة في عملية التحويل تدرج بصفاتها الجزئية فقط



وينتج عن عملية التحويل الجدول التالي:

	<u>S</u>	Adc	E	Lr		<u>Fl</u>	EMPL
--	----------	-----	---	----	--	-----------	------

١.ب) كيان القسم (Department)



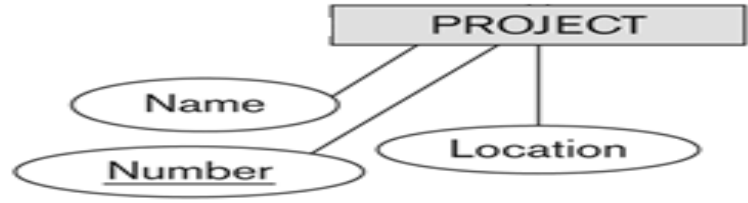
نلاحظ في هذا الكيان وجود صفة مشتقة هي عدد الموظفين (Number of employees)، وذكرنا سابقا أننا في عملية التحويل نتجاه هذه الصفة، لئتم بناؤها لاحقاً بجملة إستعلام

كما نلاحظ وجود صفة متعددة القيمة وهي المواقع (locations) وذكرنا سابقاً أن الصفة متعددة القيمة يتم تحويلها إلى جدول مستقل مع المفتاح الرئيسي للكيان، ويكون إسم الجدول مكون من إسم الكيان مضافاً إليه إسم الصفة متعددة القيمة.

وينتج عن عملية التحويل الجدولين التاليين:

Department	<u>Number</u>	Name
Department_Locations	<u>Department-Number</u>	<u>Location</u>

١.ج) كيان المشروع:



هذا الكيان يحتوي على صفات بسيطة فقط، وبالتالي ينتج عن عملية التحويل الجدول

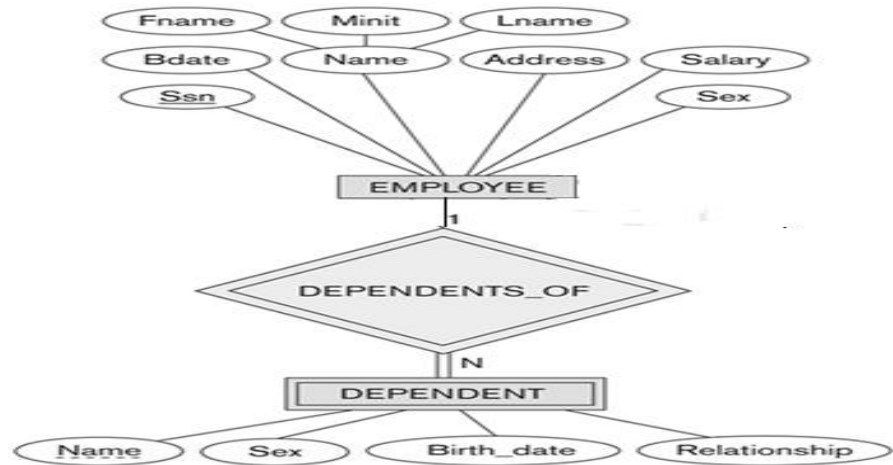
التالي:

<u>Pr</u>	<u>Nun</u>	N	Loca
-----------	------------	---	------

٢. تحويل الكيان الضعيف:

في هذا المثال كيان ضعيف واحد هو:

كيان المعتمد على (Dependent)، حيث يصف هذا الكيان أفراد عائلة الموظف المعتمدين عليه في إعالتهم.



ويحتوي هذا الكيان على صفة المفتاح الجزئي الإسم (Name)، التالية:

و يرتبط هذا الكيان الضعيف بكيان قوي هو كيان الموظف (Employee) بواسطة علاقة التعريف يعتمد على (Dependent_of).

وتتم عملية تحويل الكيان الضعيف بتحويله إلى جدول يحمل إسم الكيان الضعيف (Dependent)، ويحتوي حقولا من الصفات المرتبطة به ، بالإضافة إلى حقل المفتاح الرئيسي من جدول الكيان القوي (Employee)

المرتبط معه بعلاقة التعريف (Dependent-of). ويكون المفتاح الرئيسي للجدول هو مفتاحا للكيان القوي (Employee-Ssn) بالإضافة إلى المفتاح الجزئي في الكيان الضعيف (Dependent-Name)

وينتج عن عملية التحويل الجدول التالي:

DEPENDENT	Employee-Ssn	Dependent-Name	Relationship	Sex	Birth_date
-----------	--------------	----------------	--------------	-----	------------

وبذلك يرتبط جدول (Dependent) بجدول (Employee) بوجود المفتاح الأجنبي رقم الموظف (Employee-Ssn).

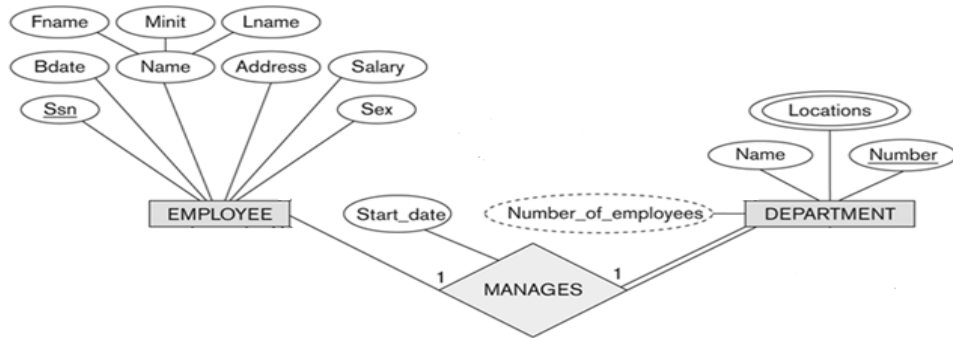
EMPLOYEE	Ssn	Fname	Minit	Lname	Bdate	Address	Salary	Sex
----------	-----	-------	-------	-------	-------	---------	--------	-----

DEPENDENT	Employee-Ssn	Dependent-Name	Relationship	Sex	Birth_date
-----------	--------------	----------------	--------------	-----	------------

٢. تحويل العلاقات:

١.٣ تحويل علاقة واحد إلى واحد:

في هذا المثال توجد علاقة من النوع واحد-إلى-واحد، وهي علاقة (Manages) بين كيان الموظف، وكيان القسم، والعلاقة ذات إشتراك كلي من جهة القسم، مع وجود الصفة (start_date) على العلاقة.



وبناء على النقطة السابقة، يتم أخذ نسخة من المفتاح الرئيسي لجدول الموظف (Employee_Ssn)، مضافا إليها الصفة على العلاقة (start_date)، ووضعها كتعديل على جدول القسم (department)، ويفضل إعادة تسمية المفتاح الرئيسي ليبدل على العلاقة وهي علاقة ادارة، فهو مدير (Manager)، وبالتالي بدلا من التسمية Employee_Ssn تصبح التسمية Manager_Ssn

وعليه يتم التعديل على جدول القسم (Department) ليصبح بالشكل التالي:

Start	Manager	N	Null	Depart
-------	---------	---	------	--------

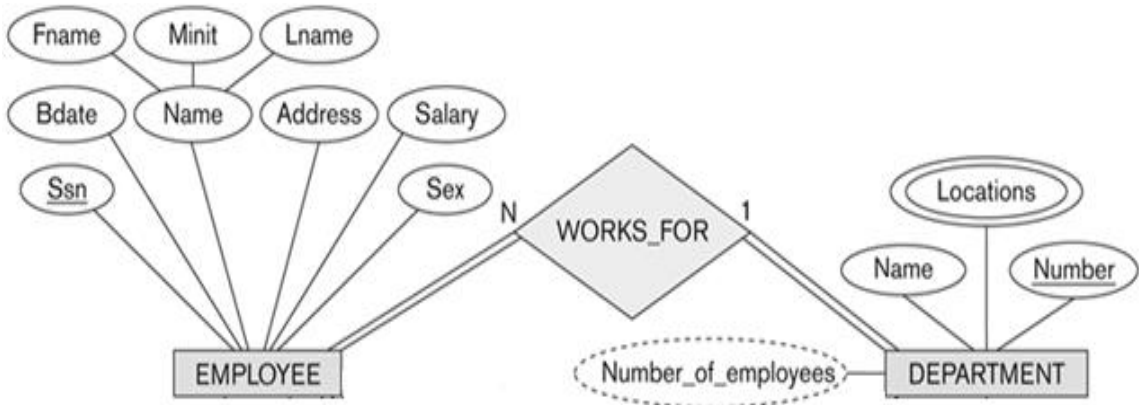
وبذلك يرتبط جدول (Department) بجدول (Employee) بوجود المفتاح الأجنبي رقم الموظف (Employee-Ssn).

EMPLOYEE	<u>Ssn</u>	Fname	Minit	Lname	Bdate	Address	Salary	Sex
Department	Number	Name	Manager-Ssn	Start_date				

٣.ب) تحويل علاقة واحد إلى كثير:

في هذا المثال لدينا ثلاث علاقات من نوع واحد إلى كثير وهي:

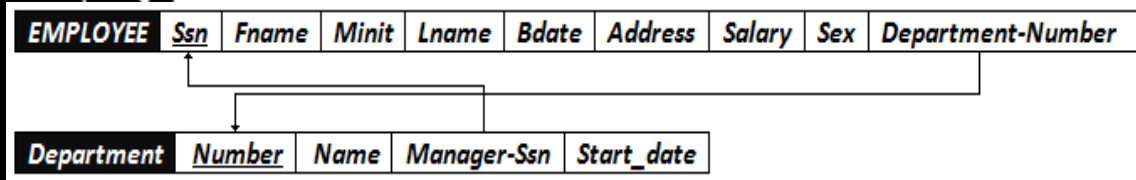
١. علاقة موظف يعمل في قسم (Works_for)



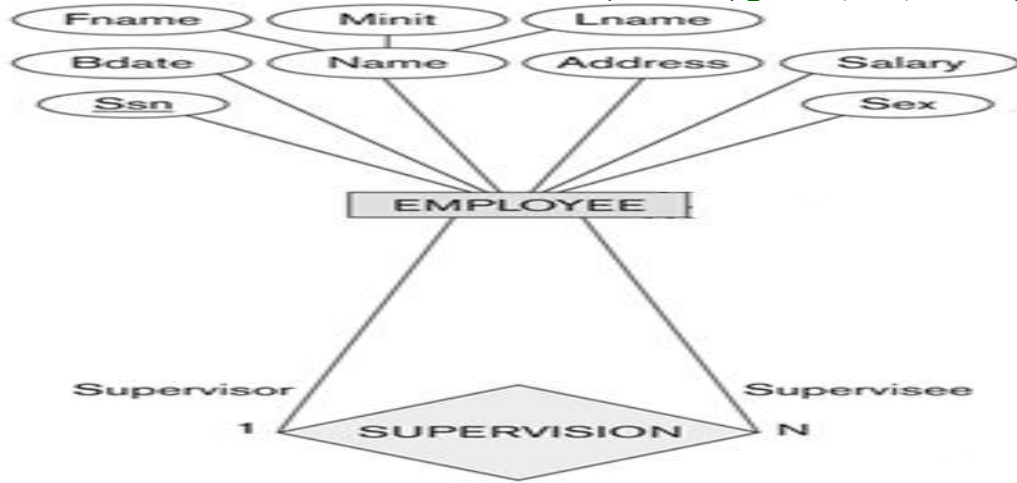
نتيجة لهذه العلاقة يتم التعديل على جدول الموظف (Employee) ليحتوي على رقم القسم (Department_Number) الذي يعمل فيه، ليصبح جدول الموظف (Employee) بالشكل التالي:

EMPLOYEE	<u>Ssn</u>	Fname	Minit	Lname	Bdate	Address	Salary	Sex	Department-Number
-----------------	------------	-------	-------	-------	-------	---------	--------	-----	-------------------

وعليه تتوثق العلاقة بين جدول الموظف والقسم، بإضافة مفتاح أجنبي جديد، وهو رقم القسم في جدول الموظف، كما يظهر في الشكل التالي:

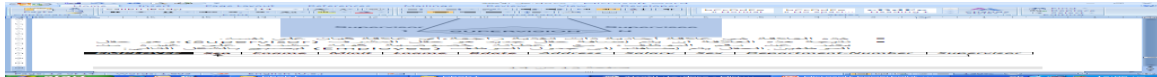


٢) علاقة قسم يتحكم بمشروع (Controls)



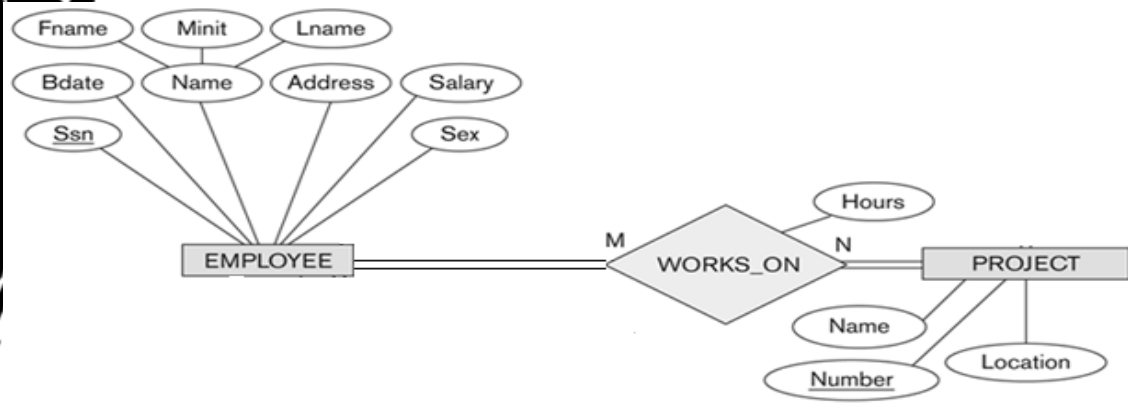
هذه العلاقة هي علاقة أحادية ذات تغذية راجعة، أي علاقة كيان على نفسه.

نتيجة هذه العلاقة أن يتم إضافة حقل جديد هو حقل المشرف (Supervisor)، وهو حقل يعبر عن رقم الموظف، مع إعطائه خصوصية كونه مشرفا على غيره من الموظفين. الحقل يتم إضافته إلى جدول الموظف (Employee) ليصبح بالشكل التالي:



٣.ج) تحويل علاقة كثير إلى كثير:

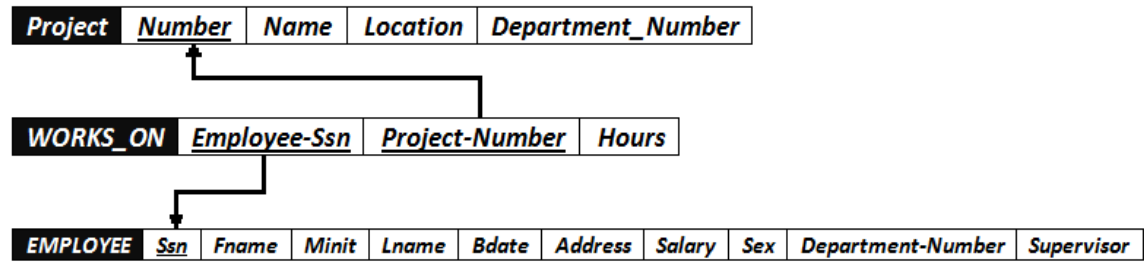
في هذا المثال، يوجد لدينا علاقة واحدة من نوع كثير إلى كثير، هي علاقة موظف يعمل على مشروع (Works_on)



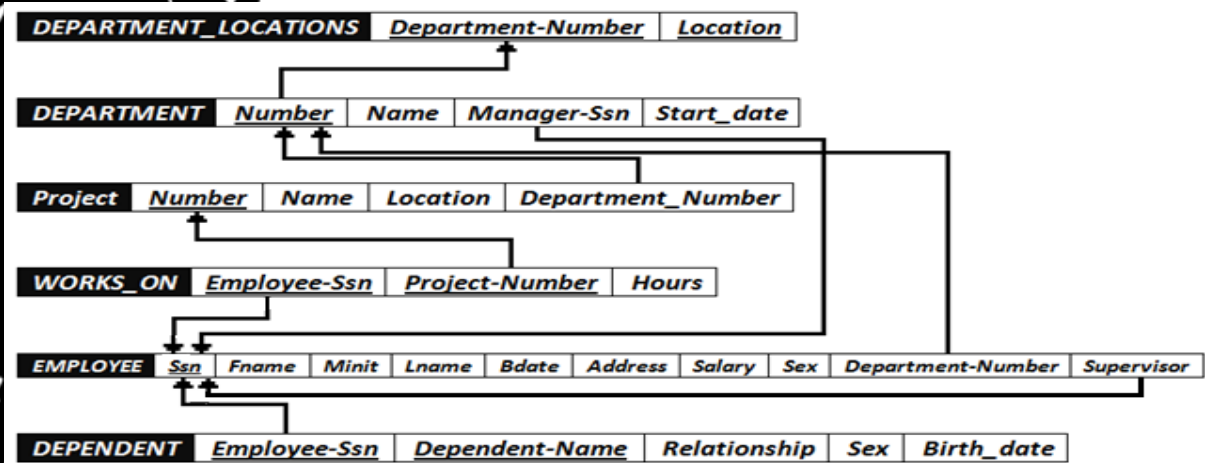
وفي هذه الحالة يتم إنشاء جدول جديد تحت اسم العلاقة (Works-on)، ونقوم بأخذ المفتاح الرئيس من كل الجدولين ، الموظف (Employee) والمشروع (Project)، بالإضافة إلى الصفة عدد الساعات (Hours) المرتبطة بالعلاقة، ويصبح لدينا الجدول التالي:

WORKS_ON	<u>Employee-Ssn</u>	<u>Project-Number</u>	Hours
-----------------	---------------------	-----------------------	-------

وبذلك يرتبط جدول الموظف (Employee) و جدول المشروع (Project) عن طرق الجدول الجديد (Works_on) عن طريق المفاتيح الأجنبية رقم الموظف (Employee-Ssn) من جدول الموظف Employee ، ورقم المشروع (Project-Number) من جدول المشروع (Project)



وبذلك نكون قد أنشأنا مخطط قواعد البيانات الناتج عن التحويل للمثال رقم (٢)، وهو على الشكل التالي:



المحاضرة رقم (٨)

تصميم قواعد البيانات العلاقية

Design of Relational Database

عناصر المحاضرة

١. تحسين قواعد البيانات
٢. مفهوم العلاقة الرابطة ISA
٣. تصميم قواعد البيانات من مستندات
٤. البيانات الغير ممثلة في قواعد البيانات

تحسين قواعد البيانات

يمكن العمل على تحسين قواعد البيانات باستخدام ما يعرف بتطبيع قواعد البيانات Database Normalization، والذي يستخدم لإزالة عيوب البيانات المخزنة، والوصول إلى مخطط قواعد بيانات متين،

و يتم تطبيق التطبيع على أربعة مراحل متتالية هي:

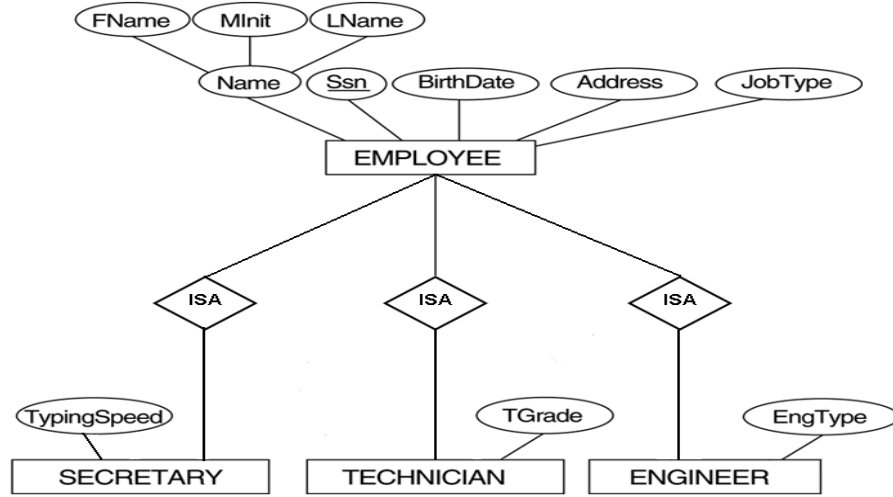
١. شكل التطبيع الأول (Normalization Form First)
٢. شكل التطبيع الثاني (Normalization Form Second)
٣. شكل التطبيع الثالث (Normalization Form Third)
٤. شكل التطبيع الرابع (Normalization Form Fourth)
٥. ونكتفي هنا بذكرها دون الخوض في تفاصيلها

مفهوم العلاقة الرابطة ISA

١. هي علاقة بين كيانين، أحدهما طبقة أعلى (أصل أو أب)، والأخرى طبقة أسفل (فرع أو ابن) متفرعة من الطبقة الأصل.

٢. عملية تحويل العلاقة ISA تختلف ، فهي تربط كيان الفرع بكيان الأصل باستخدام المفتاح في كيان الأصل، مكونة بذلك جدولاً جديداً لكل كيان فرع مكون من حقل المفتاح الرئيسي من كيان الأصل مضاف إليه خواص كيان الفرع.

١. مثال: ينتج عن تحويل علاقة ISA في مخطط الكيان العلاقة المقابل الجداول التالية:



(a) EMPLOYEE

<u>SSN</u>	FName	MInit	LName	BirthDate	Address	JobType
------------	-------	-------	-------	-----------	---------	---------

SECRETARY

<u>SSN</u>	TypingSpeed
------------	-------------

TECHNICIAN

<u>SSN</u>	TGrade
------------	--------

ENGINEER

<u>SSN</u>	EngType
------------	---------

تصميم قواعد البيانات من مستندات

١. إن عملية تمثيل البيانات من نماذج تم جمعها من موقع الدراسة أو الحالة المراد بناء قواعد البيانات قد تختلف، فمثلاً لو أخذنا بعين الإعتبار الشكل التالي:
٢. قيم محسوبة
٣. قيم مستنتجة
٤. سجلات من أكثر

من كيان...الخ

البيانات الغير ممثلة في قواعد البيانات

١. البيانات التي لا يتم تسجيلها في قاعدة البيانات:
١. الشعارات أو اسم الجهة صاحبة المستند.
١. الرقم المسلسل، أو رقم كل صفحة مطبوعة أو تاريخ الطباعة
١. البيانات التي يمكن إشتقاقها أو حسابها من بيانات أخرى
١. الملاحظات والتوقيعات والتعليقات

مشاكل البيانات

١. ذكرنا فيما سبق مشاكل ملفات البيانات، والتي هي على علاقة وطيدة بمشاكل البيانات، ونذكر منها:
١. تكرار البيانات
٢. مشاكل إدخال البيانات
٣. مشاكل حذف البيانات

مشاكل التعديل والحذف للبيانات

١. تكرار البيانات

١. لنأخذ الجدول التالي:

°	FAHAD	QASSIM	CS101	Intro	٣	٧	Ali	CS	A
°	FAHAD	QASSIM	CS102	C	٤	١٢	Jameel	MATH	B
°	FAHAD	QASSIM	CS103	++C	٤	٢	Rashid	CS	+C
°	FAHAD	QASSIM	CS325	DB1	٣	٢	Khalid	CS	+B

FAHAD	QASSIM	CS426	DB2	٣	٣	Tareq	CS	B
-------	--------	-------	-----	---	---	-------	----	---

١. نلاحظ أن:
١. بيانات الطالب تتكرر تخزينها مع تسجيله كل مقرر
١. تتكرر بيانات كل مقرر مع كل طالب يسجل ذلك المقرر
١. تتكرر بيانات كل مدرس مع كل مقرر يسجله طالب ماينتج عن هذا التكرار مشاكل كثيرة مثل:
١. استهلاك حيز التخزين.
١. زيادة وقت إدخال البيانات
١. تضييع وقت القائمين على عملية الإدخال
١. تؤثر على سرعة معالجة البيانات، واستهلاك الاجهزة

مشاكل إدخال البيانات

١. تتعدد مشاكل إدخال البيانات ، فنظرة إلى الجدول التالي يظهر لنا المشاكل التالية:

FAHAD	QASSIM	CS101	Intro	٣	٧	Ali	CS	A
FAHAD	QASSIM	CS102	C	٤	١٢	Jameel	MATH	B
FAHAD	QASSIM	CS103	++C	٤	٢	Rashid	CS	+C
FAHAD	QASSIM	CS325	DB1	٣	٢	Khalid	CS	+B
FAHAD	QASSIM	CS426	DB2	٣	٣	Tareq	CS	B

- لا نستطيع إدخال بيانات أي مقرر لم يسجله طالب واحد على الأقل.
- لا يمكننا إدخال بيانات مدرس لم يدرس مقرر درسه طالب واحد على الأقل
- عند ادخال بيانات طالب جديد ، نضطر أن نترك معلومات المقرر والمدرس فارغا
- بسبب ادخال بيانات معينة اكثر من مرة، فإنه يزيد امكانية حدوث إدخال خطأ للبيانات مما يسبب تضارب في البيانات،بعض النظر كان الخطأ مقصودا أو لا

مشاكل الحذف للبيانات

عند حذف بيانات ما ، فان ذلك قد يؤثر على وجود بيانات أخرى.في الجدول التالي:

	FA	QA	C						
	FA	QA	C				Ja	M	
	FA	QA	C				R		
	FA	QA	C				K		
	FA	QA	C				T		

١. عند حذف بيانات طالب وحيد في مقرر ما، يتم حذف بيانات المقرر نهائيا ونفقد بياناته
١. عند حذف بيانات مدرس يدرس مقرر يحتوي على طالب وحيد، نفقد معلومات الطالب
١. عند حذف سجل طالب أو مقرر أو مدرس ، فإنه يجب علينا فعل ذلك في سجلا أخرى متعلقة بنفس المحذوف، الأمر الذي قد ننساه أو لانستطيع حذفه

مشاكل التعديل للبيانات

١. التعديل في بيانات سجل ما قد يخلق تضاربا مع معلومات سجل آخر، من الجدول التالي:

	FA	QA	C						
	FA	QA	C				Ja	M	
	FA	QA	C				R		
	FA	QA	C				K		
	FA	QA	C				T		

عند تعديل بيانات مقرر أو طالب أو مدرس، يجب أن تجري نفس التعديلات في كافة مواضع تخزين تلك البيانات

ربما يحدث خطأ في تعديل البيانات في موضع تخزين معين دون مواضع أخرى سهواً أو عمداً. ينتج عن ذلك توافقية البيانات موضوع التعديل

أسباب فقد البيانات

١. **فقد البيانات أو ضياعها يحدث نتيجة أسباب كثيرة، نذكر منها:**

١. خطأ بشري في إدخال بيانات غير سليمة
١. عدم إكمال تنفيذ بعض العمليات التي تجرى على البيانات
١. تعطل نظم البرامج
١. تعطل الأجهزة
١. تعطل خطوط نقل البيانات (الشبكات)
١. فيروسات الحاسب
١. كوارث طبيعية

إمكانية استعادة البيانات

١. يوفر نظام إدارة قواعد البيانات (DBMS) عدة تقنيات لمواجهة مشاكل فقد البيانات، واستعادتها الى الحالة السابقة للفقْد أو الخطأ مباشرة.
٢. من الامكانيات المتاحة للاستعادة نذكر:

النسخ الاحتياطي (Backup): يوفر DBMS إجراء ألياً لعمل نسخة احتياطية لكامل قاعدة البيانات.

مفكرة النظام (System Log): وهي آلية يستخدمها DBMS لتسجيل كافة التعاملات مع قاعدة البيانات

نقط الاختبار (Check Point): وهو سجل ينشئه DBMS ليسجل فيه عملية فحص للنظام، واعتبار عملية الفحص الناجحة نقطة إسترجاع ممكنة

برنامج إدارة الإستعادة (Recovery Manager): هو برنامج يقوم بإرجاع قاعدة البيانات إلى الحالة السليمة عند حدوث الأعطال، ثم يعيد تنفيذ تعاملات البرامج والمستخدمين من المفكرة (مفكرة النظام)

طرق استعادة البيانات

اعتماداً على نوع فقد البيانات، وإمكانيات الإستعادة المتوفرة، يمكن إستخدام أحد طرق الإستعادة التالية:

الإستعادة العكسية (Backward Recovery): تستخدم لعمل تراجع عن الفعل أي Undo، والعودة للحالة السابقة.

الإستعادة الأمامية (Forward Recovery): تستخدم للعودة إلى نقطة مرجعية صالحة للإستخدام
الإجراءات منها للوصول للوضع السليم أي Redo

إعادة التحميل وإعادة التشغيل (Rerun & Restore): تستخدم للتعاملات السابقة للعطل بعد آخر نسخة احتياطية. حيث يجري تحميل النسخة الاحتياطية، ثم إعادة تشغيل التعاملات التي تمت بعد عملية النسخ إلى وقت حدوث العطل.

سلامة وتكامل التعامل (Transaction Integrity): حركة العمل (Transaction) هي مجموعة من العمليات التي إما أن تتم معا أو لا تتم إطلاقاً، لذلك عند حدوث العمليات إذا كان تأثيرها يؤدي إلى ضياع أو تضارب في البيانات ، فإنها لا تتم Rollback، وإلا فإنها تتم Commit.

أنواع فقد البيانات

١. فقد البيانات أنواع تتراوح ما بين إدخال قيم غير صحيحة لبيانات معينة إلى الفقد الكامل لبيانات قاعدة البيانات.
٢. بناءاً على نوع فقد البيانات، يتم تحديد طريقة الإستعادة المناسبة
٣. **من أنواع فقد البيانات:**

تسجيل بيانات غير صحيحة:

١. تصحيح الخطأ يدويا إذا كان الخطأ بسيطاً
٢. إذا كانت الأخطاء كثيرة ، يمكن إستخدام الإستعادة العكسية، أو البدء من آخر نقطة فحص

التعاملات المجهضة(الغير مكتملة):

١. نستخدم تقنية إلغاء / التراجع عن كافة نتائج التعاملات غير المكتملة

فناء قاعدة البيانات (Database Destruction):

١. الإستعادة باعادة التحميل من النسخة الاحتياطية، ثم تنفيذ كافة التعاملات بالاستعادة الامامية

تعطل النظام مع سلامة قاعدة البيانات(System Failure):

١. نستخدم تقنية إلغاء / التراجع عن آخر تعاملات او البدء من آخر نقطة فحص

أمن قواعد البيانات

١. مع تقدم التكنولوجيا أصبحت الامور أكثر يسرا على المستخدم، كما اصبحت الامور أكثر خطورة بسبب الاختراقات الممكنة عن طريق شبكات الحاسوب التي تسبب خسائر طائلة في المال والمعلومات.
٢. يعرف أمن قاعدة البيانات على أنه حماية قاعدة البيانات من الاستخدام الخطأ أو الاضرار المتعمد للبيانات

١. **على من تقع مسؤولية أمن قواعد البيانات؟**

تقع المسؤولية على مدير قاعدة البيانات DBA، بسبب الصلاحيات الممنوحة له في استخدام الوسائل اللازمة لحماية قاعدة البيانات

ما هي الوسائل المستخدمة في حماية قواعد البيانات؟

استخدام الجداول الافتراضية بدلا من الجداول الأصلية، الامر الذي يقيد حرية التعامل مع البيانات الأصلية
تعطيل عمليات الاستعلام

استخدام قواعد الترخيص بالصلاحيات من قبل DBA بشكل كفؤ، بحيث يحكم من يصل المعلومات بضوابط
أمنية

استخدام برامج تحجيم المستخدمين، لتقيدهم وسد الطرق عليهم في الوصول لقاعدة البيانات بطريقة غير
مشروعة

استخدام برامج التشفير أو الترميز، في هذه الحالة حتى لو تم الوصول للبيانات فلن يتم فهمها بسبب تشفيرها

٦٢ .. عمل الطالبة : [susan](#) ♥