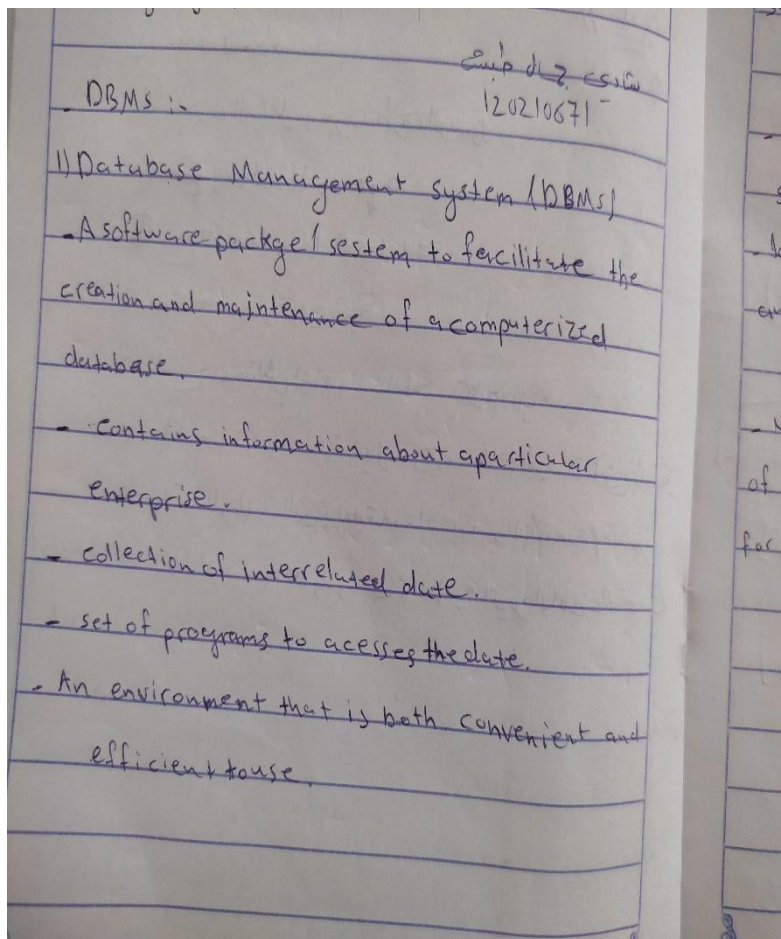


322



مادة: جلد طوب  
120210671

الدرس: / / التاريخ: / / اليوم: / /

2) physical Data independence :-  
 - the ability to modify the physical schema without changing the logical schema.  
 - Applications depend on the logical schema.  
 - In general, the interfaces between the various levels and components should be well defined so that changes in some parts do not seriously influence other

Q3 / Two-tier architecture - the application resides at the client machine where it invokes database system functionality at the server machine.

- Three-tier architecture - the client machine acts as a front-end and does not contain any direct database calls.

- The client end communicates with an application server, usually through a forms interface.

- The application server in turn communicates with a database system to access data.

مادة: جلد طوب  
120210671

الدرس: / / التاريخ: / / اليوم: / /

Q3  
 The better → three-tier why?  
 Because It is secured as client is not <sup>allowed</sup> ~~not~~ to communicate with database directly

Q4 //

١) نموذج لخط  
 ٢) إجراء إلى نقل ونحو طرق الوصول  
 ٣) تصميم لخط ونموذج  
 ٤) تفاعل الكائن للوصول إلى البيانات  
 ٥) صيانة البنية والبرمجة  
 ٦) الترخيص والاعمال المتابعة  
 ٧) يتأكد من توفر اجهزة وبرمجيات تشغيلية  
 ٨) مراقبة الواجهة التي تتلقى طلبات المستخدمين والتأكد من توفر  
 الاداء بسبب وجودها في حالة التوفر والامن والحدود

### Q5/ Data abstraction

Hide the complexity of data structures to represent data in the database from users through several levels of data abstraction.

- physical level: describes how a record is stored.
- logical level: describes data stored in database and the relationships among the data.
- View level: application programs hide details of data types, view can also hide information for security purposes.

120220671

اسم: شادي جمال هيت

## Chapter 2

### Q1. primary keys

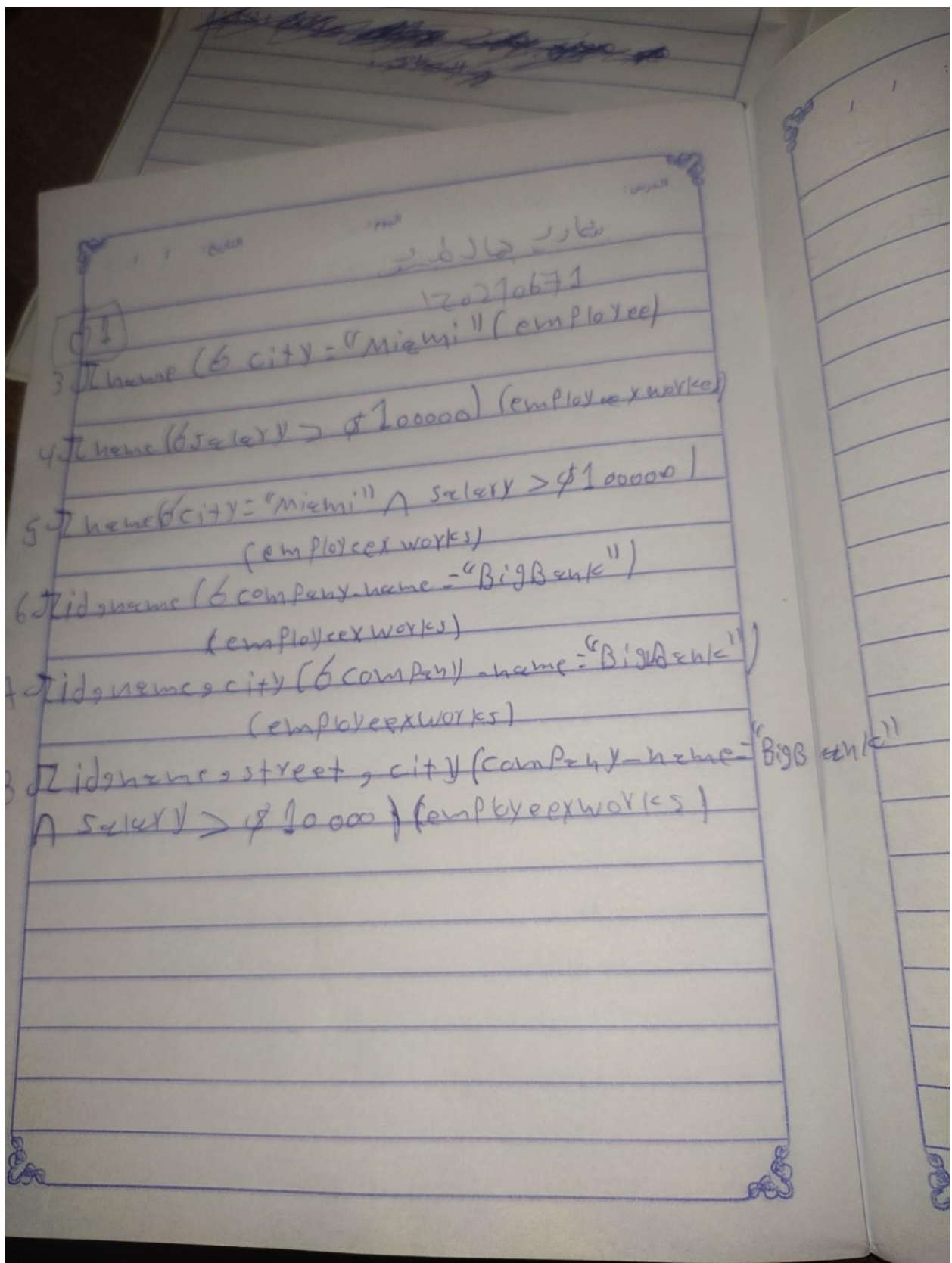
ID (employee) - ID (works)

ID (company) - ID (manages)

### foreign keys

company - name





1

SELECT \* FROM employee;

2 SELECT \* FROM employee WHERE city = 'Miami';

3 SELECT \* FROM employee WHERE salary > \$100000;

4 SELECT \* FROM employee WHERE city = 'Miami' AND salary > \$100000;

5 SELECT \* FROM employee WHERE company\_name = 'BigBank';

6 SELECT \* FROM employee WHERE company\_name = 'BigBank' AND city = 'Miami';

7 SELECT \* FROM employee WHERE company\_name = 'BigBank' AND salary > \$10000;

الدرس:

اليوم:

التاريخ:

٥١

شارع ليبيا  
120210671

1)  $\rho(\text{employee}) \times \rho(\text{employee})$   
e

Pr:  $(e, \text{city}) \wedge m, \text{city} \rightarrow (e, \text{company} / \text{name}) \wedge m, \text{company} / \text{name}$

سؤال

الوقت:

الوقت:

الوقت:

Q1

سؤال (1) في

Employee Manager X Employee

Employee Manager X Employee

Employee Manager X Employee

Employee Manager X Employee

Employee Manager X Employee

Employee Manager X Employee



Q (Employee X) manager)

Q1

11 I have 6 (Employee X) manager)



الدرس:

اليوم:

التاريخ:

1

120

$P(\text{employee} \times \text{manager})$

$\exists e, \text{salary} > e, \text{employee}$

التاريخ:

الدرس:

اليوم:

التاريخ:

اسم: شادي جمال الحبش

رقم البطاقة: 20210671

الحج

التيمة الفعلية غير موجودة أو غير معروفة

ويتم استخراج الإشارة إلى قيم متغيرة أو

غير معروفة

الدرس:

اليوم:

التاريخ:

Q3

اسم: رامي جمال فتيحي

رقم هوية: 120210671

•  $\pi$  Loan number ( $\delta$  amount  $> \$10000$ ) (bank)

•  $\pi$  ID ( $\delta$  balance  $> \$6000$ ) (bank)

•  $\pi$  ID ( $\delta$  balance  $> \$6000 \wedge$  branch = "قراي") (bank)



التاريخ: / /

اليوم:

الدرس: اسم: ريماء جمال طه

رقم جامعي: 120210671

$$(R11) \quad c_1 = 4 \quad c_2 = 10 \quad c_3 = 11$$

$$(R11) \quad c_1 = 4 \quad c_2 = 10 \quad c_3 = 11$$

استعلامان غير متطابقتا ولكن متطابقتان  
يعطي نفس النتيجة في أي قاعدة البيانات

لأن  $c_1 = 4$  في query أول  
هو نفسه في query ثاني

و  $c_2 = 10$  في query أول هو نفسه في query ثاني

ع  $c_3 = 11$  في query أول هو نفسه في query ثاني

الدرس:

اليوم:

التاريخ:

05

اسم طاري جمال هيت

120210671

لا يمكن حل هذا السؤال لأننا من

نمروا set-Intersection أن يكونوا  
من نفس النوع (crit) وأن يكونوا

كرد آمرة للعلاقة مساوية لرد آمرة  
للعلاقة الثانية (compatible)

هذه العلاقة أولى يوجد كمود وفي العلاقة  
أولية كموديت (attributer)

الدرس: 1

التاريخ: 1/1

120210671

Loan number borrower branch

Loan borrower

Loan-number	branch-name	amount	customer-name
L-170	Downtown	3000	Jones
L-170	Downtown	3000	Smith
L-170	Downtown	3000	Hayes
L-230	Redwood	4000	Jones
L-230	Redwood	4000	Smith
L-230	Redwood	4000	Hayes
L-260	Perryridge	1700	Jones
L-260	Perryridge	1700	Smith
L-260	Perryridge	1700	Hayes



التاريخ:

اليوم:

الدرس:

66

ام : محارب جابر

120240671

عدد آخرة : عدد آخرة في العلاقة أو ك : عدد آخرة

في العلاقة الثانية . - 5

عدد الصفوف : عدد الصفوف في العلاقة أو ك : عدد صفوف

في العلاقة الثانية . - 9

loan-number	branch-name	amount	customer-name	loan-number
L-170	Downtown	3000	Jones	L-170
L-170	Downtown	3000	<del>Jones</del> Smith	L- <del>170</del> 230
L-170	Downtown	3000	Hayes	L- <del>170</del> 155
L-230	Redwood	4000	Jones	L- <del>230</del> 170
L-230	Redwood	4000	Smith	L- <del>230</del> 230
L-230	Redwood	4000	Hayes	L- <del>230</del> 155
L-260	Perryridge	1700	Jones	L- <del>260</del> 170
L-260	Perryridge	1700	Smith	L- <del>260</del> 230
L-260	Perryridge	1700	Hayes	L- <del>260</del> 155

