# به نام انکه جان را فکرت اموخت



مرتضى اميني

نیمسال دوم ۹۴–۹۵

(محتویات اسلایدها برگرفته از یادداشتهای کلاسی استاد محمدتقی روحانی رانکوهی است.)

# مقدمات پیادهسازی

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

- 🖵 برای پیادهسازی طراحی منطقی انجام شده در یک سیستم مدیریت پایگاه دادهها نیاز به یک زبان پایگاهی داریم.
- زبان  $\mathrm{SQL}$  زبان استاندارد انجام عملیات پایگاهی در پایگاه دادههای رابطهای (از دیدگاه کاربردی: جدولی) است.

Data Definition Language (DDL)

Data Manipulation Language (DML)

Data Control Language (DCL)

Structured Query Language (SQL): دستورهای

CREATE TABLE ایجاد جدول DROP TABLE حذف جدول DDL چند دستور از

متغيير جدول ALTER TABLE

□ نکته: در دستورات SQL در دو طرف مقادیر متنی یا رشتهای از single quote استفاده میشود (بسیاری از سیستمهای پایگاه داده double quote را هم میپذیرند) ولی در اطراف مقادیر عددی چیزی قرار نمیگیرد.



# تعریف و حذف پایگاه داده و شما

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

🗖 دستور تعریف پایگاه داده

**CREATE DATABASE** DatabaseName

🗖 دستور حذف پایگاه داده

**DROP DATABASE** DatabaseName

🔲 در اغلب سمپادها می توان در یک پایگاه داده چند شما تعریف کرد.

🗖 دستور تعریف و حذف شما

**CREATE SCHEMA** SchemaName

**DROP SCHEMA** SchemaName

□ شمای پایگاه دادهها عبارت است از تعریف (توصیف) ساختهای منطقی طراحی شده و نوعی برنامه است شامل تعدادی دستور برای تعریف و کنترل دادهها.

🖵 در واقع شِما شامل همه جداول، نوعها، دامنهها، دیدها و محدودیتهای مرتبط با یک برنامه کاربردی است.



### $\mathrm{SQL}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

CREATE TABLE دستور تعریف جدول

**CREATE TABLE** TableName

{ ( columnName dataType [NOT NULL | UNIQUE]

[**DEFAUTL** defaultOption][**CHECK** (searchCondition)] [, ...])}

[PRIMARY KEY (listOfColumns), ]

{[UNIQUE (listOfColumns),][, ...]}

{[FOREIGN KEY (listOfForeignKeyColumns)

**REFERENCES** ParentTableName [(listOfCandidateKeyColumns)],

[ON UPDATE referentialAction]

[ON DELETE referentialAction]][, ...]}

{[CHECK (searchCondition)][, ...]}

□ می توان جدول را به صورت موقت نیز (با استفاده از CREATE TEMPORARY TABLE) ایجاد کرد. جدول می توان جدول را به صورت موقت نیز (با استفاده از اینکه برنامه کاربر (SQL Session) اجرایش تمام بشود، این جدول توسط سیستم حذف می شود.

تعريف جدولها: شِماي پايگاه جدولي



### $\overline{\mathrm{SQL}}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

- 🔲 انواع دادههای قابل استفاده در تعریف ستونها عبارتند از:
  - CHAR(n), VARCHAR(n) :کاراکتری □
    - BIT [VARYING] (n) . بيتى: □
- NUMERIC(p, q), REAL, INTEGER, SMALLINT, FLOAT(p), عددی: DOUBLE PRECISION
  - 🗖 زمانی: DATE, TIME, TIMESTAMP, INTERVAL
    - .... 🔲
- در برخی DBMSها، نوع دادههای خاصی پشتیبانی می شود که امکان ذخیره، بازیابی و پردازش دادههای از آن نوع را برای کاربر تسهیل می نماید. به طور مثال نوع داده جغرافیایی در PostgreSQL.



# محدودیتهای صفتی (ستونی)

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

- تعیین مقدار پیشفرض یک ستون:Default 🖵
  - 🔲 Not Null: ستون ناهیچمقدار
  - 🔲 Unique: یکتایی مقادیر ستون(ها)
- ایکدیگر به عنوان کلید اصلی (می توان تعدادی از ستونها را با یکدیگر به عنوان کلید اصلی تعریف کرد: $\mathbf{Primary}$  Key
- Foreign Key .... References .... □ کلید خارجی (میتوان تعدادی از ستونها را با یکدیگر به عنوان
  - کلید خارجی تعریف کرد)
  - تعیین محدودیت مقداری برای مقادیر ستون: $\mathbf{Check}$

# مثالی از تعریف جدول

### $\operatorname{SQL}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

شِمای پایگاه داده جدولی:

**CREATE TABLE** COT CREATE **TABLE** STT (COID CHAR(6) NOT NULL, CHAR(8) **NOT NULL**, (STID **COTITLE** CHAR(16), **STNAME** CHAR(25), **CREDIT** SMALLINT, **STLEV** CHAR(12), COTYPE CHAR(1), **STMJR** CHAR(20), CODEID CHAR(4), **STDEID** CHAR(4) PRIMARY KEY (COID); **PRIMARY KEY** (STID); CHECK STMJR IN { 'bs', 'ms', 'doc', '???' }-محدودیت صفتی (ستونی) [کلاز کنترلی]

# مثالی از تعریف جدول (ادامه)

#### $\operatorname{SQL}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

#### **CREATE TABLE SCT**

(STID CHAR(8) NOT NULL,

COID CHAR(6) NOT NULL,

TR CHAR(1),

YR CHAR(5),

GRADE DECIMAL(2, 2)

)

**PRIMARY KEY** (STID, COID)

CHECK  $0 \le GRADE \le 20$ 

محدودیت صفتی (ستونی) [کلاز کنترلی]

FOREIGN KEY (STID) REFERENCES STT (STID)

ON DELETE CASCADE

ON UPDATE CASCADE

FOREIGN KEY (COID) REFERENCES COT (COID)

ON DELETE CASCADE

ON UPDATE CASCADE



# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

### DROP TABLE دستور حذف جدول

#### DROP TABLE tablename [CASCADE| RESTRICT]

- □ CASCADE باعث می شود که همه اشیاء وابسته به جدول (مانند دیدهای تعریف شده بر روی آن یا محدودیتهایی مانند کلید خارجی وابسته به آن) نیز به صورت خودکار حذف شود.
- یشفرض RESTRICT و جود دیگر اشیاء وابسته به جدول، از حذف آن جلوگیری می کند. پیشفرض این دستور، RESTRICT است.



**DROP TABLE SCT** 



# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

#### □ دستور تغییر جدول ALTER TABLE

**ALTER TABLE** tableName

اضافه کردن ستون، تغییر تعریف ستون، حذف ستون و ...

[ADD [COLUMN] columnName dataType [NOT NULL] [UNIQUE]

[DEFAULT defaultOption] [CHECK (searchCondition)] ]

[DROP [COLUMN] columnName [RESTRICT | CASCADE]]

[ADD [CONSTRAINT [constraintName]] tableConstraintDefinition]

[DROP [CONSTRAINT constraintName [RESTRICT | CASCADE]]

[ALTER [COLUMN] SET DEFAULT defaultOption]

[ALTER [COLUMN] DROP DEFAULT]

• • •

ر اضافه کردن ستون «وضعیت» به جدول اطلاعات دانشجو



**ADD COLUMN STATE CHAR(10)** 





# شمای یایگاهی

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

و نه دستورات **Data Manipulation (DM)** 

Data Definition (DD)

Data Controller (DC)

Data Controller (DC)

این جدایی چه مزایایی دارد؟



السیستم با شِمای پایگاهی چه می کند؟



حر تعدادی جدول 🔲 اطلاعات موجود در آن را در جایی به نحوی ذخیره می کند.





# آشنایی با کاتالوگ

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

مثالی از جدولهای کاتالوگ:

SysTables	نام جدول	ايجاد كننده	تاريخ	تعداد ستون	•••
1	STT	<b>C</b> 1	D1	5	
	COT	<b>C</b> 1	D2	5	
	SCT	C2	D2	5	
	:	:	:	<b>:</b>	

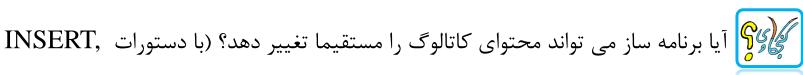
جدولی که جدولها را مدیریت میکند.

SysCols	نام ستون	نام جدول	نوع	طول	•••
	STID	STT	CHAR	8	
	STNAME	STT	CHAR	25	
	:	:	<b>:</b>	:	
$\downarrow$	GR	SCT	DEC	2,2	

جدولی که ستونها را مدیریت میکند.

# آشنایی با کاتالوگ (ادامه)

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL



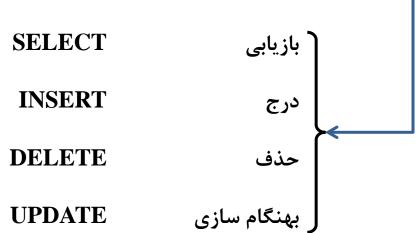
(DELETE, UPDATE

- 🖵 تمرین: حداقل سه جدول دیگر برای کاتالوگ طراحی کنید.
  - 🖵 تمرین: چه اطلاعاتی در کاتالوگ ذخیره می شود؟

# زبان جدولي TDBL

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

DML : در TDB : مملیات در





# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

SELECT دستور بازیابی  $\Box$ 

#### **SELECT** [ALL | **DISTINCT**] *item(s) list*

FROM table(s) expression

[WHERE condition(s)]

[ORDER BY Col(s)]

[GROUP BY Col(s)]

[HAVING condition(s)]

- است. SELECT خروجی دستور  $\square$
- 🖵 از DISTINCT برای حذف سطرهای تکراری در جدول نتیجه استفاده میشود.
- □ در شرط WHERE مى توان از =، <>، >، <، =<، = WHERE و IN استفاده كرد.

# $\overline{\mathrm{SQL}}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و



SELECT STT.STID AS SN,

STT.STNAME AS SName

FROM STT

WHERE STT.STMJR='phys'

**AND** 

STT.STLEV='bs'



STT1. STNAME AS SName

FROM STT AS STT1

WHERE STT1. STMJR='phys'

**AND** 

STT1. STLEV='bs'





## بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

یک کپی از جدول با نام جدید، نام گذاری جدول جواب:



(SELECT S.\*

FROM S) AS MyS

مرتب شده:

ORDER BY SNAME 6 2

• پیش فرض صعودی: (Ascending)

• نزولی (Descending): باید قید شود.

# قابلیتهای پیشرفته (Advanced features):



**SELECT** S#, CITY

FROM S
WHERE SNAME 
$$\left\{ \begin{array}{c} LIKE \\ NOT \, LIKE \end{array} \right\} \left\{ \begin{array}{c} `\%N' \longrightarrow \text{ again of } N \text{ i.e. } N \text{ i.e$$

# $\overline{\mathrm{SQL}}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

BETWEEN



**SELECT** P#

**FROM** P

WHERE WEIGHT BETWEEN (5,15)

یا

WHERE WEIGHT >= 5 AND WEIGHT <= 15

 $\square$  شماره قطعاتی را بدهید که وزن آنها بین  $\alpha$  و  $\alpha$  است.

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL



**SELECT** S#, CITY

**FROM** IS NULL WHERE STATUS IS NOT NULL

بررسی برخورد یک package با NULL؟





# عملگرهای جبر مجموعهها

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

tablename1 op tablename2 [CORRESPONDING [BY {column, [, column ...]}]] ]  $op \in \left\{ \begin{array}{c} \text{UNION [ALL]} \\ \text{INTERSECT [ALL]} \\ \text{EXCEPT [ALL]} \end{array} \right\}$ 

- □ اگر از گزینه CORRESPONDING BY استفاده شود، عمل درخواست شده روی ستونهای تصریح شده انجام می شود.
  - اگر CORRESPONDING بدون BY استفاده شود، عمل درخواست شده روی ستونهای مشترک انجام می شود.
    - اگر از این گزینه استفاده نشود، عمل روی تمام ستونهای دو جدول انجام میشود.
    - ای شرط استفاده: برابری Heading: همنامی و هم نوعی ستون (های) دو جدول  $\Box$
- توجه: تکراریها در نتیجه اجرای عملگرهای جبر مجموعهها حذف میشوند مگر آنکه از ALL استفاده شود.



# عملگرهای جبر مجموعهها (ادامه)

### بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

SELECT S.S#.

شماره تهیه کنندگانی را بدهید که حداقل یک قطعه تولید میکنند.



**FROM** 

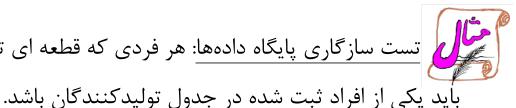
INTERSECT

SELECT SP.S#.

**FROM** SP

SELECT SP.S#,

**FROM** SP تست سازگاری پایگاه دادهها: هر فردی که قطعه ای تولید کرده



**EXCEPT** 

SELECT S.S#,

FROM



SP *EXCEPT* S Using S# يا Corresponding by S#





# عملگرهای جبر مجموعهها (ادامه)

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

شماره تهیه کنندگانی را بدهید که هیچ قطعهای تولید نمی کنند.



SELECT S.S#,

FROM S

**EXCEPT** 

SELECT SP.S#,

FROM SP

🗖 تمرین: این مثالها به طرز دیگر هم نوشته شود.



### بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

- **Aggregation Functions** 
  - ميانگين 🗲 AVG 🚨
  - مینیمم **←** MIN □
  - ماكزيمم 🗲 MAX 🖵
    - **←** SUM □ جمع
- تعداد عبارات ناهیچمقدار / تعداد کل سطرها **← COUNT(\*)** / COUNT □

c2 یا c1 یا c1 بیشینه وضعیت تهیه کنندگان در شهرهای



#### SELECT MAX (STATUS) AS SMAX

FROM S

WHERE CITY='c1'

OR

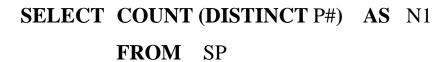
CITY='c2'



# توابع جمعی (ادامه)

### بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

تعداد انواع قطعات تولیدی توسط تولیدکنندگان



تعداد انواع قطعات قابل توليد

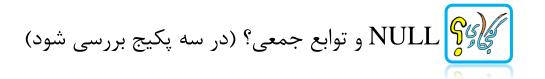


SELECT COUNT (\*) AS N2 FROM P

تعداد کل قطعات تولیدی توسط s2



SELECT SUM (QTY) AS N3
FROM SP
WHERE S# = 's2'





### بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

#### **GROUP BY**

سطرهای جدول داده شده در کلاز FROM را گروه بندی میکند، به نحوی که مقدار ستون(های)  $\Box$  گروهبندی در گروه یکسان است.

منا المحاد كل قطعات توليدى توسط هر توليدكننده



#### SELECT S# AS SN, SUM (QTY) AS SQ

FROM SP
GROUP BY S#

SP گروهبندی شده

S#	<b>P</b> #	QTY
s1	p1	•••
s1	p2	
g <b>1</b>	<b>n</b> 1	

جدول جواب

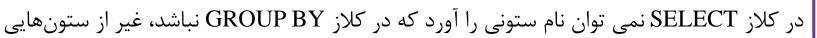
SN	SQ
s1	280
s2	100
s3	203
• • •	• • •



 s1	p4	
 s2	p2	
s2	р3	• • •
 s3	p5	



# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL





که با توابع جمعی به دست آمدهاند.

#### HAVING

🖵 امکانی است برای دادن شرط یا شرایط ناظر به گروه سطرها

شماره تهیه کنندگانی را بدهید که بیش از ۱۰۰ قطعه تولید کردهاند.

SELECT S#

FROM SP

**GROUP BY S#** 

**HAVING SUM(QTY)** > 100



# گروهبندی (ادامه)

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

- 🖵 تمرین : شماره دانشجویانی را بدهید که در ترم دوم سال ۸۷–۸۸ بیش از ۲۰ واحد گرفته باشند.
- تمرین : شماره دانشجویانی را بدهید که در ترم دوم سال ۸۷–۸۸ بیش از ۷ درس گرفته باشند.

GROUP BY و HAVING و SQL افزونهاند، اما نوشتن QUERY بدون آنها پیچیده است.





HAVING بدون GROUP BY؟



په چند روش میتوان یک کپی از جدول ساخت؟



# بازیابی از بیش از یک جدول

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

روش اول

SELECT SNAME

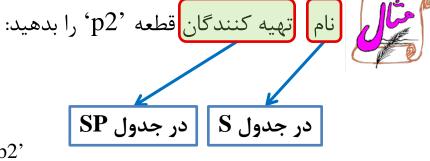
FROM S, SP

**WHERE** SP.S# = S.S# **AND** SP.P# = p2

شبیه سازی عملگر پیوند

**SELECT** T1.\*, T2.\*

**FROM** T1, T2



ضرب دکارتی در SQL



- 🗖 مكانيزم اجرا از ديد برنامهساز:
- P به ازای هر سطر جدول S، بررسی می کند که آیا S آن در S وجود دارد یا نه و P آن سطر در S است یا نه. اگر درست بود S آن سطر جزو جواب است.

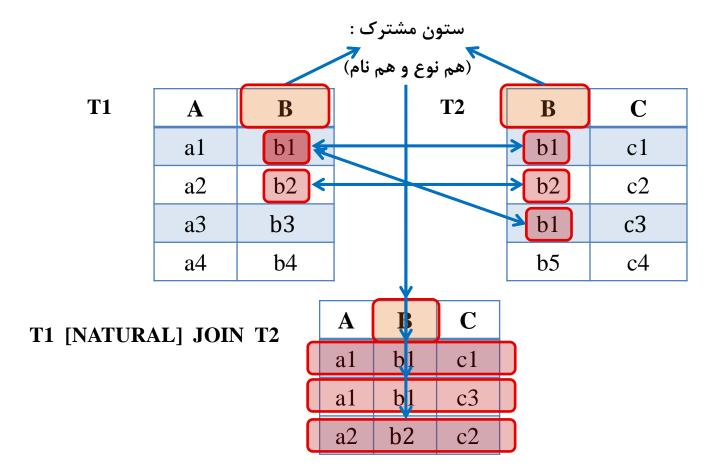


# بازیابی از بیش از یک جدول - عملگر پیوند یا JOIN

 $\mathrm{SQL}$  بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

پیوند: ارائه مقدماتی (غیر ریاضی)

T1 [NATURAL] JOIN T2 🗆





# بازیابی از بیش از یک جدول - عملگر پیوند یا JOIN (ادامه)

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

### 🔲 توضیح مقدماتی عملگر پیوند:

به هم پیوند می زند.

🖵 صرف نظر از جزئیات تئوریک، سطرهای دو جدول را که مقدار ستون(های) مشترکشان یکسان است،

روش دوم

#### SELECT SNAME

FROM S [NATURAL] JOIN SP

WHERE P# = p2

را بدهید: p2' را بدهید:



#### S

S#	SNAME	•••
s1	sn1	•••
s2	sn2	•••
s3	sn3	•••
s3	sn4	•••
•••	•••	

#### SP

S#	P#	QTY
s1	p1	100
s1	p2	120
s1	р3	500
s2	p1	50
•••	•••	

#### S [NATURAL] JOIN SP

S#	SNAME	•••	P#	QTY
s1	sn1	•••	p1	100
s1	sn1	•••	p2	120
s1	sn1	•••	р3	500
s2	sn2	• • •	p1	50
	•••	•••		

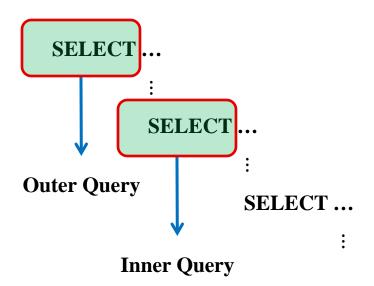


# بازیابی از بیش از یک جدول - زیرپرسش

بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

SubQuary زير پرسش يا

یک SELECT است در درون SELECT دیگر. SELECT پرسش تو در تو





# بازیابی از بیش از یک جدول - عملگر تعلق

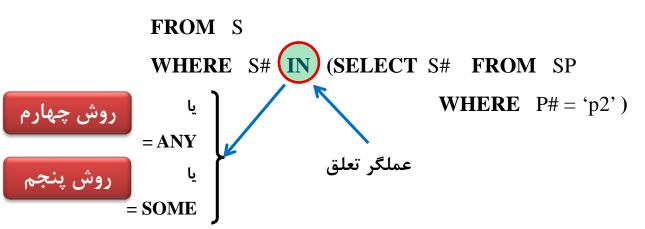
 $\operatorname{SQL}$  بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

IN و NOT IN: عملگر تعلق



روش سوم

**SELECT SNAME** 



### 🖵 مكانيزم اجرا:

■ سیستم ابتدا SELECT درونی را اجرا می کند، آنگاه به ازای هر سطر S بررسی می کند که #S در مجموعه جواب SELECT درونی هست یا نه.



# بازیابی از بیش از یک جدول - پرسش های بهم بسته

### $\overline{ ext{SQL}}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

کوییم هرگاه در کلاز (Correlated) کوییم هرگاه در کلاز (Correlated) گوییم هرگاه در کلاز



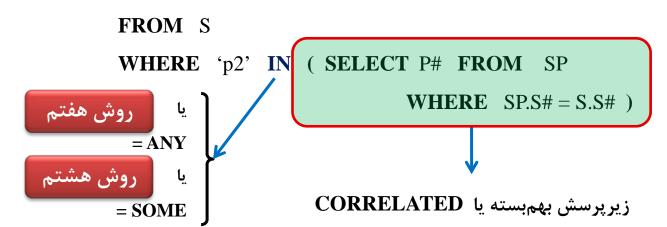
WHERE پرسش درونی به ستونی از جدول موجود در کلاز FROM پرسش بیرونی، ارجاع داشته باشیم.

توجه: نحوه اجرای پرسشهای بهمبسته با طرز اجرای پرسشهای نابهمبسته متفاوت است: در حالت  $\Box$ بهمبسته، سیستم پرسش درونی را به ازای هر سطر از جدول پرسش بیرونی یک بار اجرا می کند.

روش ششم

**SELECT SNAME** 







# بازیابی از بیش از یک جدول (ادامه)

### بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

theta ANY
theta SOME
theta ALL

م شماره تهیه کنندگانی را بدهید که مقدار وضعیت آنها بیشینه نباشد.



#### 1- SELECT S#

FROM S

STATUS < ANY (SELECT DISTINCT STATUS FROM S)

2- SELECT S#

چون جواب SELECT تک مقداری است نیازی به ANY نیست.

FROM S

WHERE STATUS < (SELECT MAX (STATUS) FROM



# بازیابی از بیش از یک جدول (ادامه)

### بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL



روش نهم

**SELECT** SNAME

FROM S

WHERE 0 < (SELECT COUNT(\*)

FROM SP

WHERE SP.S# = S.S#

**AND** 

SP.P# = 'p2')



# سور وجودی (از حساب رابطهای)

 $\mathrm{SQL}$  بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

NOT EXISTS , EXISTS ...

🖵 امکان بررسی وجود یا عدم وجود سطر در جدول بازگشتی





FROM S

WHERE EXISTS (SELECT\*

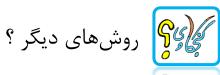
FROM SP

WHERE SP.S# = S.S#

**AND** 

SP.P# = 'p2')







# عمليات ذخيرهسازي

# $\overline{\mathrm{SQL}}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

INSERT, UPDATE, DELETE دستورهای

:INSERT درج

**INSERT INTO** table-name [(col1,col2, ...)]

**VALUES** (one row) | subquery

**UPDATE** *table-name* 

🛭 بهنگامسازی UPDATE:

**SET** col = value / experession [, <math>col = value / experission ]...

:

**WHERE** *condition(s) / subquery* 

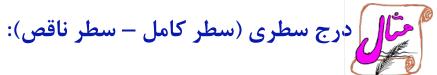
**DELETE FROM** table-name

**WHERE** *condition(s) / subquery* 

🖵 حذف DELETE:



### $\operatorname{SQL}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و



#### **INSERT INTO STT**

**VALUES** ('222', 'st2', 'IT', 'bs', 'D17')

**INSERT INTO STT** 

**VALUES** ('333', 'st3', Null, 'ms', Null)

# منال درج گروهی:

#### CREATE TEMPORRAYR TABLE T1

(STN, ....)

طلاعات دانشجویان مقطع کارشناسی ارشد

رشته کامپیوتر در جدول موقت T1 درج شود.

**INSERT INTO** T1

(SELECT STT.\*

FROM STT

**WHERE** STJ = 'comp'

**AND** 

STL = 'ms')

# بهنگامسازی

### $\mathrm{SQL}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

بهنگامسازی چند سطر:

تعداد واحد تمام درسهای عملی گروه آموزشی  $\mathrm{D}11$  را برابر یک کن.

**UPDATE** COT

**SET** CREDIT = '1'

**WHERE** COTYPE = 'p' AND CODEID = 'D11'

بهنگامسازی در بیش از یک جدول:



**UPDATE** STT

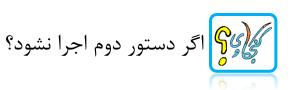
**SET** STID = 88104444

**WHERE** STID = 88107777

**UPDATE** STCOT

**SET** STID = 88104444

*WHERE* STID = 88107777





# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

نمره دانشجویان گروه آموزشی D111 در درس 'com222' در ترم دوم سال ۸۵–۸۶ را ناتمام

**UPDATE** STCOT

**SET** STCOT.GRADE = 'U'

WHERE STCOT.TR = '2' AND STCOT.YRYR = '85-86'

**AND** STCOT.COID = 'COM222'

AND STID IN (SELECT STID

FROM STT

**WHERE** STT.STDEID = 'D111');



### $\mathrm{SQL}$ بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و

حذف تکدرس: درس com111 را برای دانشجوی 88104444 حذف کنید.



#### **DELETE FROM STOCOT**

**WHERE** STID = 88104444

**AND** 

COID = 'COM111'

آیا این حذف باید انتشار یابد؟



**DELETE FROM** DEPT

**WHERE** DEID = 'D333'

حذف از بیش از یک جدول:

**UPDATE** STT

**SET** DEID = 'Null'

**WHERE** DEID = 'D333'



# دیگر امکانات SQL

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

- 🔲 مطالعه شود :
- (Recursive) پرسش بازگشتی
  - ادغام شده SQL 🖵
    - پويا SQL 📮
    - 🗖 نوشتن رويّه
    - 🖵 نوشتن تابع
  - 🖵 امكانات شيئ- رابطهاي
    - 🗖 مديريت تراكنش

# بخش چهارم: مقدمات پیادهسازی و SQL

# پرسش و پاسخ . . .

amini@sharif.edu