### **SQL**

Molnár Andrea BBTE kurzus

**A.** Tekintsük a *Kereskdelem* nevű adatbázist a köv. rel.sémákkal:

```
Részlegek (RészlegID, Név, Helység,
          ManSzemSzám);
Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím,
          RészlegID);
Managerek (SzemSzám);
ÁruCsoportok (CsopID, Név, RészlegID);
Áruk (ÁruID, Név, MértEgys, MennyRakt, CsopID);
Szállítók (SzállID, Név, Helység, UtcaSzám);
```

#### A.

```
Kereskedelmi adatbázis (folyt.):
Vevők (VevőID, Név, Helység, UtcaSzám, Mérleg,
           Hihetőség);
Szállít (SzállID, ÁruID, Ár);
Szerződések (SzerződID, Dátum, Részletek,
           VevőID);
Tételek (TételID, Dátum, SzerződID);
Szerepel (TételID, ÁruID, RendMenny,
           SzállMenny)
```

**B.** 

Tekintsük az *Egyetem* nevű adatbázist a köv. rel.sémákkal:

#### **B.**

```
Egyetem adatbázis (folyt.): Beosztások (BeosztásKód,
Név);
Tanárok (TanárKód, Név, SzemSzám, Cím, PhD,
           TanszékKód, BeosztásKód, Fizetés);
Tantárgyak (TantKod, Név); Tanít (TanárKod,
TantKod);
Jegyek (JegyID, BeiktatásiSzám, TantKód,
           Datum, Jegy)
```

### Adatok lekérdezése ([D]QL) Egyszerű lekérdezések SQL-ben

Legyen  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  reláció (tábla). Az alábbi lekérdezés:

**SELECT** 
$$A_{i_1}, A_{i_2}, ..., A_{i_k}$$

FROM R

megfelel a relációs algebra vetítés műveletének:

$$\pi_{A_{i_1}, A_{i_2}, ..., A_{i_k}}(R)$$

- A SELECT kulcsszó után megadhatjuk az R relációnak a lekérdezés eredményében megjeleníteni kívánt attribútumait.
  - Az eredmény sorok csak ezen attribútumokat fogják tartalmazni, ugyanazzal a névvel, amivel az R relációban szerepelnek.
- A FROM kulcsszó után adhatjuk meg az(oka)t a reláció(ka)t, mely(ek)re a lekérdezés vonatkozik.

## Egyszerű lekérdezések SQL-ben

A relációs algebra kiválasztás művelete:

 $\sigma_p(R)$ , ahol R - reláció, p - szelekciós feltétel

 A kiválasztás feltételét a WHERE kulcsszó után tudjuk megadni.

SELECT \*

FROM R

WHERE p

A SELECT kulcsszó utáni \* jelentése: "összes attribútum"
 (a FROM után megadott reláció összes attribútuma)

### Példák

Adjuk meg az alkalmazottak nevét és fizetését!

π<sub>Név,Fizetés</sub>(Alkalmazottak)

SELECT Név, Fizetés

FROM Alkalmazottak

• Mi a különbség a fenti lekérdezés és az alábbiak között? Hogyan írnánk le őket relációs algebrai művelet(ek) segítségével?

SELECT \*

FROM Alkalmazottak

SELECT \*

FROM Alkalmazottak

WHERE RészlegID=9

**AND** Fizetés>500

Az SQL nyelv nem különbözteti meg a kis és nagy betűket (case insensitive) + nem szükséges új sorba írni a SELECT, FROM és WHERE kulcsszavakat. Általános konvenció: a kulcsszavakat nagybetűkkel írjuk + nem használunk ékezeteket.

57

## Egyszerű lekérdezés feldogozása

- a) A FROM kulcsszó után megadott relációt a feldolgozó végigjárja.
- b) Minden sor esetén ellenőrzi a WHERE kulcsszó után megadott feltételt.
- c) Azon sorokat, melyek esetén a feltétel teljesül, az eredmény relációba helyezzük.

 Megj. A feldogozás hatékonyságát növeli, ha a feltételben szereplő attribútumok szerint létezik indexállomány.

# Összehasonlító operátorok

- A keresési feltételben (WHERE) szerepelhetnek összehasonlító operátorok, melyek numerikus, karakteres és dátum típusú adatok esetén is használhatóak.
- Az összehasonlító operátorok segítségével attribútumokat és konstansokat hasonlíthatunk össze.
- Szöveg és dátum konstansok megadása: idézőjelek között.

# Összehasonlító operátorok

 Karakterláncok összehasonlítása esetén használhatjuk a LIKE kulcsszót egy mintával való összehasonlításhoz:

k LIKE m, ahol k egy karakterlánc és m egy minta.

- A LIKE kulcsszó segítségével képzett feltétel igaz, ha a k karakterlánc megfelel az m mintának.
- Két speciális karakter a minta esetén:
  - % jel ↔ 0 vagy több tetszőleges karakter
  - \_ jel ↔ egyetlen tetszőleges karakter
- Példa: SELECT \*
   FROM Alkalmazottak
   WHERE Név LIKE 'Z %a';
- Használhatjuk a k NOT LIKE m kifejezést is.

### Sztringműveletek

- AZ SQL támogatja a stringműveleteket is:
  - Összefűzés: s1+s2 vagy CONCAT (s1,s2,...,sn)
  - kisbetű nagybetűvé alakítása (és fordítva): UPPER (s1), LOWER (s1)
  - sztring hosszának megállapítása: LEN (s1)
  - rész-sztring kinyerése:
    SUBSTRING (sztring, kezdet, hossz)
  - Szóköz eltüntetése: LTRIM (sztring), RTRIM (sztring)
     -A sztring elejéről/végéről levágja a szóközöket.
  - LEFT, RIGHT, CHARINDEX, LTRIM, RTRIM stb.
- Példa: *Mit for kiírni?*

```
SELECT LEFT('HELLO WORLD',

CHARINDEX('W','NEW WORLD', 2))
```

### Dátumfüggvények

- Gyakran használt dátumfüggvények SQL-ben:
  - GETDATE() aktuális dátum
  - YEAR(date), MONTH (date), DAY(date)
  - DATEDIFF(datepart, start, end), datepart lehet pl.: d,m,y
- További dátumfüggvények:
  - EOMONTH megadott dátumbeli hónap utolsó napja

### Összetett feltétel

- A WHERE kulcsszó utáni feltétel lehet összetett:
  - Feltételek összekötése: AND, OR és NOT logikai műveletekkel.
  - SQL-beni erősorrend/megelőzési sorrend: NOT »AND »OR
  - Ha az erősorrend nem felel meg  $\Longrightarrow$ A műveletek sorrendjének a meghatározására használhatunk zárójeleket.
- Példa: "Keressük a 3-as és 6-os részleg alkalmazottait, akiknek fizetése kisebb, mint 200 €."

### Összetett feltétel

- A WHERE kulcsszó utáni feltétel lehet összetett:
  - Feltételek összekötése: AND, OR és NOT logikai műveletekkel.
  - SQL-beni erősorrend/megelőzési sorrend: NOT »AND »OR
  - Ha az erősorrend nem felel meg  $\Longrightarrow$ A műveletek sorrendjének a meghatározására használhatunk zárójeleket.
- Példa: "Keressük a 3-as és 6-os részleg alkalmazottait, akiknek fizetése kisebb, mint 200 €."

AND Fizetés < 200;

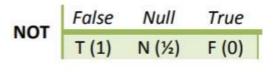
```
SELECT Név, Fizetés
FROM Alkalmazottak
WHERE (RészlegID = 3 OR RészlegID = 6)
```

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);

- SQL rendszerek "háromértékű logikát" használnak:
  - TRUE, FALSE + UNKNOWN (definiálatlan érték)

AND	False	Null	True
False	F (0)	F (0)	F (0)
Null	F (0)	N (1/2)	N (1/2)
True	F (0)	N (1/2)	T (1)

OR	False	Null	True
False	F (0)	N (1/2)	T (1)
Null	N (1/2)	N (1/2)	T (1)
True	T (1)	T (1)	T (1)



```
Praktikusan: False := 0; Null := 0.5; True := 1

Ekkor: P AND Q == MIN(p, q); P OR Q == MAX(p, q); NOT(P) == 1 - p.
```

- SQL-szabvány szerint: egy logikai kifejezés értéke
   ISMERETLEN (UNKNOWN), ha benne NULL érték szerepel.
  - NULL \* 0; RészlegID = NULL → logikai értékük: NULL
- Egy WHERE-beli állítás értékét hamisnak tekintjük akkor is, ha a kifejezés értéke "ismeretlen".

- Vizsgálata: x IS (NOT) NULL: igaz, ha az x mező értéke (nem)
   NULL
  - Helytelen: x=NULL (NULL nem egy konstans)
  - pl. SELECT ReszlegNev
     FROM Reszlegek
     WHERE ManSzemSzam IS NULL

- Vizsgálata: x IS (NOT) NULL: igaz, ha az x mező értéke (nem)
   NULL
  - Helytelen: x=NULL (NULL nem egy konstans)
  - pl. SELECT ReszlegNev
     FROM Reszlegek
     WHERE ManSzemSzam IS NULL
  - Azon részlegek nevét adja meg, amelyeknek nincs managerük.
- Háromértékű logikában nem teljesül: A v ¬A≠ I

- Vizsgálata: x IS (NOT) NULL: igaz, ha az x mező értéke (nem)
   NULL
  - Helytelen: x=NULL (NULL nem egy konstans)
  - pl. SELECT ReszlegNev
     FROM Reszlegek
     WHERE ManSzemSzam IS NULL
  - Azon részlegek nevét adja meg, amelyeknek nincs managerük.
- Háromértékű logikában nem teljesül: A v ¬A≠ I

```
pl. SELECT SzallID, AruID
  FROM Szallit
  WHERE Ar > 50 OR Ar <= 50</pre>
```

 Nem jelenik meg az eredményben az az áru, amelyikhez nincs szállítás rendelve.

### Aritmetikai kifejezések

- A SELECT záradék tartalmazhat *aritmetikai kifejezéseket* is (használható operátorok: +, −, ×és /), konstansokra vagy sorok attribútumaira vonatkozóan.
- Pl. SELECT Név, Fizetés\*1.3
  FROM Alkalmazottak
  WHERE (RészlegID = 2 OR RészlegID = 9)
  AND Fizetés > = 500
  - Az eredmény relációban a 2-es és 9-es részleg nagyfizetésű alkalmazottainak neve jelenik meg, valamint fizetésük \$-ban (felt.: €/\$ = 1.3).

## Aritmetikai kifejezések

Pl. SELECT Név, Fizetés\*1.3 FROM Alkalmazottak WHERE (RészlegID = 2 OR RészlegID = 9) AND Fizetés > = 500

Szemszám	Név	RészlegID	Fizetés
111111	Nagy Éva	2	300
222222	Kiss Csaba	9	400
456777	Szabó János	9	900
234555	Szilágyi Pál	2	700
123444	Vincze Ildikó	1	800
567765	Katona József	NULL	600
556789	Kovács Anna	NULL	700
333333	Kovács István	2	500

## Aritmetikai kifejezések

Pl. SELECT Név, Fizetés\*1.3 FROM Alkalmazottak

WHERE (RészlegID = 2 OR RészlegID = 9)

AND Fizetés 
$$> = 500$$

Szemszám	Név	RészlegID	Fizetés
111111	Nagy Éva	2	300
222222	Kiss Csaba	9	400
456777	Szabó János	9	900
234555	Szilágyi Pál	2	700
123444	Vincze Ildikó	1	800
567765	Katona József	NULL	600
556789	Kovács Anna	NULL	700
333333	Kovács István	2	500

A rendszer nem ad nevet a kiszámított attribútumnak.



Név	(No column
	name)
Szabó János	1170
Szilágyi Pál	910
Kovács István	650

### Átnevezés

• AS kulcsszó: a vetítés során kapott eredmény relációban az attribútumok nevének megváltoztatására, ha a FROM után szereplő reláció attribútumainak nevei nem felelnek meg; VAGY ha az adott oszlop értékei valamilyen művelet eredményei lesznek (pl. összesítő függvények vagy aritmetikai operátorok esetén). Használata: nem kötelező. Másik lehetőség: "=".

Előbbi példa átnevezéssel:

SELECT Név AS Nev9,

Fizetes\$=Fizetés\*1.3

FROM Alkalmazottak

WHERE (Részlegth = 2.0)

Név9	Fizetes\$
Szabó János	1170
Szilágyi Pál	910
Kovács István	650

WHERE (RészlegID = 2 OR RészlegID = 9)

AND Fizetés > = 500

### Más szűrőfeltételek

 BETWEEN kulcsszó: segítségével megadunk egy intervallumot, és azt vizsgáljuk, hogy adott oszlop mely értéke esik a megadott intervallumba. Általános alakja:

```
WHERE <oszlop> BETWEEN <kifejezés_1> AND <kifejezés 2>
```

#### Példa:

```
SELECT Név
FROM Alkalmazottak
WHERE Fizetés BETWEEN 300 AND 500;
```

Ugyanazt az eredményt adja, mint a:

```
SELECT Név
FROM Alkalmazottak
WHERE Fizetés >= 300 AND Fizetés <= 500;
```

### Más szűrőfeltételek

• Az IN operátor után megadunk egy értéklistát, és azt vizsgáljuk, hogy az adott oszlop mely mezőinek értéke egyezik az adott lista valamelyik elemével. Általános alakja:

Példa: Tekintsük a következő relációt:

WHERE CsopKod IN ('531', '532', '631');

```
Diákok (<u>BeiktatásiSzám</u>, Név, Cím, SzületésiDatum, CsopKod, Átlag);
"Keressük az '531'-es, '532'-s és '631'-es csoportok diákjait:"
SELECT Név
FROM Diákok
```

### Eredmény reláció sorainak rendezése

- ORDER BY kulcsszóval
- Növekvő sorrendbe rendezés (alapértelmezés szerinti) ASC kulcsszóval, csökkenő sorrend: DESC kulcsszóval.
- Előbbi példa rendezéssel:

```
SELECT Név
FROM Diákok
WHERE CsopKod IN ('531', '532', '631')
ORDER BY CsopKod, Név;
```

#### Példa:

```
SELECT Név, Átlag
FROM Diákok
ORDER BY 2 DESC;
```

## Eredmény reláció sorainak rendezése

- ORDER BY kulcsszóval
- Növekvő sorrendbe rendezés (alapértelmezés szerinti) ASC kulcsszóval, csökkenő sorrend: DESC kulcsszóval.
- Előbbi példa rendezéssel:

```
SELECT Név
FROM Diákok
WHERE CsopKod IN ('531', '532', '631')
ORDER BY CsopKod, Név;
```

• Példa: A diákokat átlag szerint csökkenő sorrendben adjameg!

```
SELECT Név, Átlag ORDER BY n [ASC/DESC]
FROM Diákok n - a vetítésben szereplő
ORDER BY 2 DESC; n. attribútum 76
```

- Relációs algebra fő tulajdonsága: a műveletek eredménye reláció, és az eredmény operandus lehet a következő műveletben.
- A SELECT-SQL kihasználja ezt: a relációkat összekapcsolhatjuk, egyesíthetjük, metszetet vagy különbséget is számíthatunk.
- Relációk összekapcsolásakor meg kell adni az összekapcsolás módját (belső vagy külső) és a sorok összekapcsolásának feltételét.
- Általánosan:

```
SELECT <attribútumok_lista>
FROM <relációk_lista>
WHERE <feltételek>
```

- A Descartes-szorzat művelete:R × S
- •Megvalósítás SQL parancs segítségével:

```
SELECT *
FROM R, S;
```

Theta-összekapcsolás:  $R \bowtie_{\theta} S$  Megvalósítás SQL-ben:

```
SELECT <attribútumok> FROM R, S WHERE \theta;
```

Természetes összekapcsolás:

$$R \bowtie S = \pi_{B \cup C} (R \bowtie_{(R.A_1 = S.A_1 \land R.A_2 = S.A_2 \land ... \land R.A_p = S.A_p)} S)$$

#### SQL-ben:

SELECT <attributumok> FROM R, S WHERE  $R.A_1 = S.A_1$  AND ... AND  $R.A_p = S.A_p$ ;

Leggyakrabban használt művelet.

Példa: Tekintsük (ismét) a következő relációkat: Csoportok (CsopKod, Evfolyam, SzakKod); Diákok (BeiktatásiSzám, Név, Cím, SzületésiDatum, CsopKod, Átlag); Irassuk ki a diákok esetén az évfolyamot és szakkódot is! SELECT Nev, CsopKod, Evfolyam, SzakKod FROM Diakok, Csoportok WHERE Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod;

• Mi történik, ha elfelejtjük a join feltételt?

Példa: Tekintsük (ismét) a következő relációkat:

```
Csoportok (<u>CsopKod</u>, Evfolyam, SzakKod);
Diákok (<u>BeiktatásiSzám</u>, Név, Cím,
SzületésiDatum, CsopKod, Átlag);
```

Irassuk ki a diákok esetén az évfolyamot és szakkódot is!

```
SELECT Nev, CsopKod, Evfolyam, SzakKod FROM Diakok, Csoportok
```

WHERE Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod;

■ Mi történik, ha elfelejtjük a join feltételt? 

Azeredmény

Descartes-szorzat lesz, melynek méretei nagyon nagyok
lehetnek.

 Az előbb feladat megoldása (INNER) JOIN kulcsszó megadásával:

```
SELECT Nev, CsopKod, Evfolyam, SzakKod
FROM Diakok
[INNER]JOIN Csoportok
ON Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod;
```

 Külső (outer) join is meg van valósítva SQL-ben (részletek mindjárt)

# Kiválasztás műveletének megadása több reláció összekapcsolása mellett

```
Csoportok(<u>CsopKod</u>, Evfolyam, SzakKod);
Diakok(BeiktatasiSzam, Nev,..., CsopKod,...)
```

Keressük a harmadéves diákok nevét!

# Kiválasztás műveletének megadása több relá összekapcsolása mellett

```
Csoportok(<u>CsopKod</u>, Evfolyam, SzakKod);
Diakok(<u>BeiktatasiSzam</u>, Nev,..., CsopKod,...)
```

Keressük a harmadéves diákok nevét!

```
SELECT Nev
FROM Diakok, Csoportok
WHERE Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod
AND Evfolyam = 3;
```

Másképp (JOIN kulcsszó használatával):

# Kiválasztás műveletének megadása több reláció összekapcsolása mellett

```
Csoportok(CsopKod, Evfolyam, SzakKod);
Diakok(BeiktatasiSzam, Nev,..., CsopKod,...)
```

Keressük a harmadéves diákok nevét!

```
SELECT Nev
FROM Diakok, Csoportok
WHERE Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod
AND Evfolyam = 3;
```

#### Másképp (JOIN kulcsszó használatával):

```
SELECT Nev
FROM Diakok JOIN Csoportok
ON Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod
WHERE Evfolyam = 3;
```

## Kettőnél több reláció összekapcsolása

- Több mint két relációt is összekapcsolhatunk természetes összekapcsolással, fontos, hogy az összes join feltételt megadjuk.
- Ha az összekapcsolandó relációk száma k és minden két-két relációnak egy-egy közös attribútuma van ⇒join feltételek száma ...

## Kettőnél több reláció összekapcsolása

- Több mint két relációt is összekapcsolhatunk természetes összekapcsolással, fontos, hogy az összes join feltételt megadjuk.
- Ha az összekapcsolandó relációk száma k és minden két-két relációnak egy-egy közös attribútuma van  $\Longrightarrow$ join feltételek száma k-1.

Tekintsük a következő relációt is:

```
Szakok (SzakKod, SzakNev);
```

Keressük a harmadéves közgazdász diákok nevét!

## Kettőnél több reláció összekapcsolása

Keressük a harmadéves közgazdász diákok nevét!

```
SELECT Nev
FROM Diakok, Csoportok, Szakok
WHERE Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod
   AND Csoportok.SzakKod = Szakok.SzakKod
AND Evfolyam = 3
AND SzakNév LIKE '%közgazdász%';
```

## Kettőnél több reláció összekapcsolása

Keressük a harmadéves közgazdász diákok nevét!

#### JOIN kulcsszó használatával:

```
SELECT Nev
FROM Diakok JOIN Csoportok
  ON Diakok.CsopKod = Csoportok.CsopKod
JOIN SZAKOK
  ON Csoportok.SzakKod = Szakok.SzakKod
WHERE Evfolyam = 3
  AND SzakNév LIKE '%közgazdász%';
```

## Feladat

Szállásfoglalásokkal menedzselő cég/weboldal részleges adatbázisa:

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama)
```

Relációs algebrai műveleteket tartalmazó kifejezésekkel + SELECT utasításokkal fejezzük ki a következő lekérdezéseket!\*

Q1) Adjuk meg a kolozsvári turisták nevét, akik Prágában foglaltak szállást idén augusztusban!

## Feladat

Szállásfoglalásokkal menedzselő cég/weboldal részleges adatbázisa:

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama)
```

Relációs algebrai műveleteket tartalmazó kifejezésekkel + SELECT utasításokkal fejezzük ki a következő lekérdezéseket!

Q1) Adjuk meg a kolozsvári turisták nevét, akik Prágában foglaltak szállást idén augusztusban! ← több reláció összekapcsolása

Tekintsük a következő relációt:

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID)

Keressük azon alkalmazottakat, akik ugyanazon a címen laknak (pl. férj és feleség, vagy szülő és gyerek)!

 Keressük azon alkalmazottakat, akik ugyanazon a címen laknak (pl. férj és feleség, vagy szülő és gyerek)!

```
SELECT Al. Név AS Névl, A2. Név AS Név2
FROM Alkalmazottak AS A1, Alkalmazottak AS A2
WHERE Al.Cim = A2.Cim
  AND A1.Név < A2.Név;
```

- Sorváltozó (A1, A2): a FROM záradékban szereplő relációhoz hozzárendelt másodnév (másodlagos név).
  - •Használata: ha rövidebb vagy más nevet akarunk adni a relációnak, VAGY ha a FROM után kétszer (vagy többször) is szerepel ugyanaz a reláció, VAGY ha korrelált alkérdésben többször is megjelenik ugyanaz a reláció (lsd. következő kurzuson).
  - Ha definiálunk másodnevet, az adott lekérdezésen belül kötelező azt használni.

```
SELECT Al.Név AS Név1, A2.Név AS Név2
FROM Alkalmazottak AS A1, Alkalmazottak AS A2
WHERE A1.Cím = A2.Cím
AND A1.Név < A2.Név;
```

- A lekérdezés feldolgozó ugyanazt a relációt kell kétszer bejárja, hogy a kért párokat megtalálja.
- ■Mi történik, ha az A1.Név < A2.Név feltételt nem adjuk meg?

```
SELECT Al.Név AS Név1, A2.Név AS Név2
FROM Alkalmazottak AS A1, Alkalmazottak AS A2
WHERE A1.Cím = A2.Cím
AND A1.Név < A2.Név;
```

- A lekérdezés feldolgozó ugyanazt a relációt kell kétszer bejárja, hogy a kért párokat megtalálja.
- Mi történik, ha az A1.Név < A2.Név feltételt nem adjuk meg? Minden alkalmazott bekerülne az eredménybe önmagával is párosítva.
- •Mi lenne az eredmény A1.Név < A2.Név helyett A1.Név <> A2.Név feltétel megadásakor?

```
SELECT Al.Név AS Név1, A2.Név AS Név2
FROM Alkalmazottak AS A1, Alkalmazottak AS A2
WHERE A1.Cím = A2.Cím
AND A1.Név < A2.Név;
```

- A lekérdezés feldolgozó ugyanazt a relációt kell kétszer bejárja, hogy a kért párokat megtalálja.
- Mi történik, ha az A1.Név < A2.Név feltételt nem adjuk meg? Minden alkalmazott bekerülne az eredménybe önmagával is párosítva.
- Mi lenne az eredmény A1.Név < A2.Név helyett A1.Név <> A2.Név feltétel megadásakor? Egy férj—feleség páros kétszer is bekerült volna, csak más sorrendben.
  - Pl: ('Kovács István', 'Kovács Sára') és ('Kovács Sára', 'Kovács István') is.

```
SELECT Al.Név AS Név1, A2.Név AS Név2
FROM Alkalmazottak AS A1, Alkalmazottak AS A2
WHERE A1.Cím = A2.Cím
AND A1.Név < A2.Név;
```

• Milyen esetben okozhat problémát az A1. Név < A2. Név feltétel?

```
SELECT Al.Név AS Név1, A2.Név AS Név2
FROM Alkalmazottak AS A1, Alkalmazottak AS A2
WHERE A1.Cím = A2.Cím
AND A1.Név < A2.Név;
```

- Milyen esetben okozhat problémát az A1. Név < A2. Név feltétel? Pl. ha a gyereknek lehet ugyanaz a neve, mint a szülőnek.
  - → Jobb megoldás: A.Név < A.Név feltétel kicserélése A1.SzemSzám < A2.SzemSzám-ra.

```
SELECT Al.Név AS Név1, A2.Név AS Név2
FROM Alkalmazottak AS A1, Alkalmazottak AS A2
WHERE A1.Cím = A2.Cím
AND A1.Név < A2.Név;
```

- Milyen esetben okozhat problémát az A1. Név < A2. Név feltétel? Pl. ha a gyereknek lehet ugyanaz a neve, mint a szülőnek.
  - → Jobb megoldás: A.Név < A.Név feltétel kicserélése Al.SzemSzám < A2.SzemSzám-ra.

# Egyszerű lekérdezés kiértékelésének algoritmusa

Input:  $R_1, R_2, ..., R_n$  relációk a FROM záradék után Begin

Minden  $t_1$  sorra az  $R_1$ -ből Minden  $t_2$  sorra az  $R_2$ -ből

Minden  $t_n$  sorra az  $R_n$ -ből

**Ha** a WHERE záradék igaz a  $t_1, t_2, ..., t_n$  attribútumainak az értékeire

#### Akkor

A SELECT záradék attribútumainak értékeiből alkotott sort az eredményhez adjuk

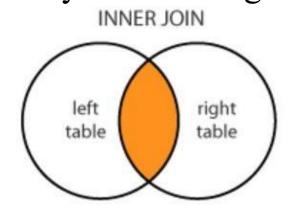
#### End

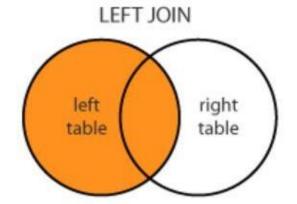
## Külső összekapcsolás (OUTER JOIN)

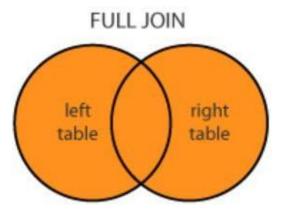
Join művelet kiterjesztése, mely elkerüli az információvesztést.

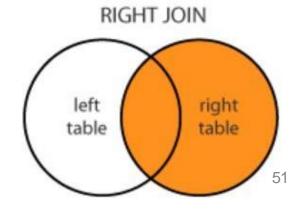
⇒Az összekapcsolt táblák egyikénél vagy mindkettőnél garantálja valamennyi rekord megőrzését.

NULL-okat használ









## Külső összekapcsolás (OUTER JOIN)

Bal oldali külső összekapcsolás:

```
R LEFT [OUTER] JOIN S ON R.X = S.X
```

- R-nek azon sorai is bekerülnek az eredmény relációba, melyekhez nem kapcsolódik S-beli sor (ahol az X attribútumhalmaz értéke nem létezik az S reláció értékei között. Azon mezők, amelyek csak S-ben szerepelnek, NULL értéket kapnak.
- Jobb oldali külső összekapcsolás:

```
R RIGHT [OUTER] JOIN S ON R.X = S.X
```

- Lásd LEFT OUTER JOIN-t, csak R és S szerepe megcserélődik.
- Teljes külső összekapcsolás:

```
R FULL [OUTER] JOIN S ON R.X = S.X
```

 Az eredmény azon sorokat tartalmazza, melyek esetében a közös attribútum értéke megegyezik mindkét relációban + mind a bal oldali R reláció, mind a jobb oldali S reláció lógó sorait magában foglalja. Az ezáltal üresen maradó mezők ez esetben is NULL értéket kapnak.

## Példa

sid	name	email	age	gr
1234	John	j@cs.ro	21	331
1235	Smith	s@cs.ro	22	331
1236	Anne	a@cs.ro	21	332

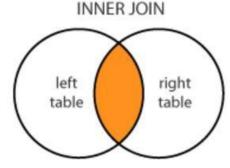
Courses

cid	cname	credits
Alg1	Algorithms1	7
DB1	Databases1	6
DB2	Databases2	6

Students

sid	cid	grade
1234	Alg1	9
1235	Alg1	10
1237	DB2	9

Enrolled



 $\pi_{Students.Name,Courses.Name}(Students \bowtie Enrolled \bowtie$ 

Courses SELECT S.name, C.cname

FROM Students S

INNER JOIN Enrolled E
ON S.sid = E.sid

INNER JOIN Courses C ON E.cid = C.cid

name	cname
John	Algorithms1
Smith	Algorithms1

## Példa külső összekapcsolásra

sid	name	email	age	gr
1234	John	j@cs.ro	21	331
1235	Smith	s@cs.ro	22	331
1236	Anne	a@cs.ro	21	332

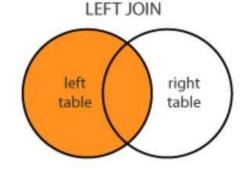
Courses

cid	cname	credits
Alg1	Algorithms1	7
DB1	Databases1	6
DB2	Databases2	6

Students

sid	cid	grade
1234	Alg1	9
1235	Alg1	10
1237	DB2	9

Enrolled



## $\pi_{Students.Name,Courses.Name}(Students \sqsupset Students)$

SELECT S.name, C.cname

FROM Students S

LEFT OUTER JOIN Enrolled E

ON S.sid = E.sid,

LEFT OUTER JOIN Courses C

ON E.cid = C.cid

name	cname
John	Algorithms1
Smith	Algorithms1
Anne	NULL

## Példa külső összekapcsolásra

sid	name	email	age	gr
1234	John	j@cs.ro	21	331
1235	Smith	s@cs.ro	22	331
1236	Anne	a@cs.ro	21	332

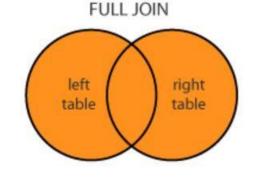
Courses

cid	cname	credits
Alg1	Algorithms1	7
DB1	Databases1	6
DB2	Databases2	6

Students

sid	cid	grade
1234	Alg1	9
1235	Alg1	10
1237	DB2	9

Enrolled



## $\pi_{Students.Name,Courses.Name}(Students \supseteq \sqsubseteq Enrolled \supseteq \sqsubseteq Courses)$

SELECT S.name, C.cname

FROM Students S

FULL OUTER JOIN Enrolled E

ON S.sid = E.sid,

FULL OUTER JOIN Courses C

ON E.cid = C.cid

name	cname	
John	Algorithms1	
Smith	Algorithms1	
NULL	Databases2	
NULL	Databases1	
Anne	NULL	

## Feladatok

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, HKod, SztID)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama)
```

- Q2) Adjuk meg a szállások nevét és azok típusát! Azon szállástípus(oka)t is jelenítsük meg, amely(ek)be nem tartozik egy szállás sem!
- Q3) Adjuk meg a szállások átlagárát!

## Feladatok

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, HKod, SztID)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama)
```

- Q2) Adjuk meg a szállások nevét és azok típusát! Azon szállástípus(oka)t is jelenítsük meg, amely(ek)be nem tartozik egy szállás sem!  $\leftarrow$  OUTER JOIN
- Q3) Adjuk meg a szállások átlagárát! ← összesítés

# Összesítő függvények és csoportosítás

#### Általános szintaxis:

# Összesítő függvények

- Egy oszlopban szereplő értékek összegezésére.
- Az összesítés művelete egy oszlop értékeiből egy új értéket hoz létre.
- Összesítő függvények (A egy oszlopnév):
  - COUNT (\*), COUNT ([DISTINCT] A) -A (különböző) értékeinek száma
  - SUM ([DISTINCT] A) A értékeinek összege
  - AVG ([DISTINCT] A) A értékeinek átlaga
  - MAX (A) maximális érték A értékei közül
  - MIN (A) minimális érték A értékei közül
- A reláció egyes sorait bizonyos feltétel szerint csoportosíthatjuk (pl. egy oszlop értéke szerint), és a csoporton belül végezhetünk összesítéseket.

# NULL értékek esete az összesítő függvényekkel

- Az összesítő függvények (COUNT(\*) kivételével) nem veszik figyelembe azon sorokat, ahol az összesített attribútumok értéke NULL.
- Példa: SELECT SUM (Fizetés) FROM Alkalmazottak
  - Nem veszi figyelembe azon sorokat, ahol Fizetés értéke NULL.
  - Az eredmény NULL, ha egyetlen nem-NULL értékű fizetés sincs.

## Feladatok

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, HKod, SztID)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama)
```

- Q3) Adjuk meg a szállások átlagárát!
- Q4) Adjuk meg minden helység esetében a turisták számát!

## Feladatok

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, HKod, SztID)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama)
```

- Q3) Adjuk meg a szállások átlagárát!
- Q4) Adjuk meg minden helység esetében a turisták számát!
  - ← csoportosítás

## Csoportosítás

- A GROUP BY után megadjuk a csoportosító attribútumok (oszlopok) listáját, melyek azonos értéke szerint történik a csoportosítás.
- Vigyázat! Csak ezeket az oszlopokat válogathatjuk ki a SELECT kulcsszó után + azokat, melyekre valamilyen összesítő függvényt alkalmazunk, viszont:
- A SELECT parancs megengedi, hogy a csoportosító attribútum hiányozzon a vetített attribútumok listájából.
- Azon oszlopoknak, melyekre összesítő függvényt alkalmaztunk, érdemes más nevet (lsd. átnevezés) adni, hogy könnyebben tudjunk hivatkozni rá (a rendszer nem ad nevet a megfelelő oszlopnak az eredmény relációban).
- Lehetséges több összesítő függvény használata, valamint több csoportosítási attribútum megadása is.

## Csoportosítás

- A lekérdezés processzor először rendezi a reláció sorait a csoportosítandó oszlop értékei szerint.
- Utána azokat a sorokat, ahol ezen oszlopoknak ugyanaz az értéke, az eredmény relációban csak egy sor fogja képviselni, ahol megadhatjuk az oszlop értékét, amely a lekérdezett relációban minden sorban ugyanaz.
- A többi oszlopra vonatkozóan csak összesítéseket végezhetünk.

 Adjuk meg minden részleg esetén az átlagfizetést, valamint a minimális fizetést!

SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes) AtlFiz, MIN (Fizetes) MinFiz A kapott eredmény: FROM Alkalmazottak

GROUP BY ReszlegID

#### Alkalmazottak reláció sorai:

SzemSzá m	Név	RészlegID	Fizetés
111111	Nagy Éva	2	300
222222	Kiss Csaba	9	400
456777	Szabó János	9	900
234555	Szilágyi Pál	2	700
123444	Vincze Ildikó	1	800
333333	Kovács István	2	500

RészlegID	AtlagFiz	MinFiz
1	800	800
2	500	300
9	650	400

```
Aruk(AruID, Nev, MertEgys, MennyRakt, CsopID);
Szallit(SzallID, AruID, Ar)
```

• Adjuk meg minden áru esetén a szállítók által ajánlott átlagárat!

```
SELECT Nev, AVG(Ar)
FROM Aruk a, Szallit sz
WHERE a.AruID = sz.AruID
GROUP BY Nev
```

Mikor lehet probléma a csoportosítással?

```
Aruk(AruID, Nev, MertEgys, MennyRakt, CsopID);
Szallit(SzallID, AruID, Ar)
```

• Adjuk meg minden áru esetén a szállítók által ajánlott átlagárat!

```
SELECT Nev, AVG(Ar)
FROM Aruk a, Szallit sz
WHERE a.AruID = sz.AruID
GROUP BY a.AruID, Nev
```

- Mikor lehet probléma a csoportosítással? Ha több árunak is ugyanaz a neve.
  - Megoldás: A tábla elsődleges kulcsa szerint csoportosítunk (először).
  - Ha a Nev mező egyedi (UNIQUE), nem szükséges elsődleges kulcs szerint is csoportosítani.

- Több csoportosítási attribútum megadása is lehetséges.
- Példa:

```
TanszékCsoportok (TanszékCsopKód, Név);
Tanszékek (TanszékKód, Név, TanszékCsopKód);
Beosztások (BeosztásKód, Név);
Tanárok (TanárKód, Név, SzemSzám, Cím, PhD,
TanszékKód, BeosztásKód, Fizetés);
```

Adjuk meg a tanárok átlagfizetését tanszékeken belül beosztásokra leosztva!

```
SELECT TanszekKod, BeosztasKod, AVG(Fizetes)
FROM Tanarok
GROUP BY TanszekKod, BeosztasKod
```

Tanár Kod	Név	Cím	PhD	Beosztás Kod	Tanszék Kod	Fizetés
KB12	Kiss Béla	Petőfi u. 12	Y	ADJ	ALG	150
NL03	Nagy László	Kossuth u. 3	Y	ADJ	REN	160
KG05	Kovács Géza	Ady tér 5	N	ADJ	ALG	160
PI14	Péter István	Dóm tér 14	N	TNS	REN	120
NE55	Németh Eva	Dózsa u. 55	Y	PRO	ALG	300
VS77	Vígh Sándor	Rózsa u. 77	Y	PRO	REN	310
LL63	Lukács Lóránt	Viola u. 63	Y	ADJ	REN	170
LS07	László Samu	Rákóczi u. 7	N	TNS	REN	110
KP52	Kerekes Péter	Váczi u. 52	Y	PRO	ALG	280

#### a lekérdezés eredménye:

Tanszék	Beosztás	AVG
Kod	Kod	(Fizetés)
ALG	ADJ	155
ALG	PRO	290
REN	ADJ	165
REN	PRO	310
REN	TNS	115

## Feladatok

```
Országok (<u>OKod</u>, ONev)
Helysegek (<u>HKod</u>, HNev, OKod)
Szállástípusok (<u>SzTID</u>, SzTNev)
Szállások (<u>SzID</u>, SzNev, Hkod, SztID, Ar)
Turisták (<u>TID</u>, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Ar)
```

- Q4) Adjuk meg minden helység esetében a turisták számát!
- Q5) Adjuk meg minden szálláshely esetében, hogy a múlt hónapban átlagosan hány napra foglaltak szállást!
- Q6) Adjuk meg minden helység esetében, hogy hány különböző szálláshelytípussal rendelkeznek!

# COUNT(\*) vs COUNT(A) vs. COUNT(DISTINCT A)

Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Ar)

Q6) SELECT HKod, COUNT(\*) A, COUNT(SztID) B, COUNT(DISTINCT SztID) C

FROM Szallasok GROUP BY HKod

SzID	Hkod	SztID
1	1	1
2	2	NULL
3	1	1
4	2	1
5	2	2
6	3	1

Hkod	A	B	C
1			
2			
3			

# COUNT(\*) vs COUNT(A) vs. COUNT(DISTINCT A)

Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Ar)

Q6) SELECT HKod, COUNT(\*) A, COUNT(SztID) B, COUNT(DISTINCT SztID) C

FROM Szallasok GROUP BY HKod

SzID	Hkod	SztID
1	1	1
2	2	NULL
3	1	1
4	2	1
5	2	2
6	3	1

Mi történik azon helységekkel, amelyekhez nem rendeltünk szálláshelyet?

Hkod	$\boldsymbol{A}$	B	C
1	2	2	1
2	3	2	2
3	1	1	1

Ez a (majdnem) helyes.

# COUNT(\*) vs COUNT(A) vs. COUNT(DISTINCT A)

Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Ar)

Q6') OUTER JOIN-nal (ha érdekelnek azok a helységek is, ahol nincs egyetlen szállás(típus) sem):

SELECT h. HKod, COUNT (DISTINCT SztID)

FROM Szallasok sz RIGHT JOIN Helysegek h
ON h.HKod=sz.HKod

GROUP BY h.HKod

SzID	Hkod	SztID
1	1	1
2	2	NULL
3	1	1
4	2	1
5	2	2
6	3	1

Hkod	$\boldsymbol{A}$	В	C
1	2	2	1
2	3	2	2
3	1	1	1
4	1	0	0

```
Országok (<u>OKod</u>, ONev)
Helysegek (<u>HKod</u>, HNev, OKod)
Szállástípusok (<u>SzTID</u>, SzTNev)
Szállások (<u>SzID</u>, SzNev, Hkod, SztID, Ar)
Turisták (<u>TID</u>, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Ar)
```

Q7) Adjuk meg azon turisták nevét, akik legalább kétszer foglaltak szállást (valamelyik szálláshelyen)!

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Ar)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Ar)
```

Q7) Adjuk meg azon turisták nevét, akik legalább kétszer foglaltak szállást (valamelyik szálláshelyen)!

**HAVING** 

# Összesítő függvények értékének vizsgálata

Általános szintaxis:

```
SELECT [<csoportosító oszlop lista>],
       [<összesítő függvény>(<oszlop>)]
FROM <reláció lista>
[WHERE <kifejezés>]
GROUP BY <csoportosító oszlop lista>
ORDER BY <rendezési attribútum lista>
HAVING <csoportosítási feltétel>
ORDER BY <rendezési attribútum lista>
```

- Fontos a sorrend!
- HAVING CSAK GROUP BY-al együtt!

# Összesítő függvények értékének vizsgálata

- A csoportosítás után kapott eredmény reláció soraira a HAVING kulcsszót használva egy feltételt alkalmazhatunk.
- Ha csoportosítás előtt szeretnénk kiszűrni sorokat, azokra a WHERE feltételt lehet alkalmazni.
- A HAVING kulcsszó utáni feltételben azon oszlopok szerepelhetnek, melyekre a SELECT parancsban összesítő függvényt alkalmaztunk.
- HAVING megkerülhető (lsd. később)

Tanszékek (TanszékKód, Név, TanszékCsopKód)

• Keressük azon tanszékeket, ahol a tanársegédeket kivéve a tanárok átlagfizetése nagyobb, mint 240 euro.

```
SELECT TanszékKod, AVG(Fizetés)
FROM Tanárok
WHERE BeosztásKod <> 'TNS'
GROUP BY TanszékKod
HAVING AVG(Fizetés) > 240;
```

Az eredmény a következő lesz:

Tanszék	AVG
Kod	(Fizetés)
ALG	125

 A kiértékelés során a csoportosítás után minden csoportra megnézzük a feltételt és eldobjuk azokat a csoportokat, melyek nem teljesítik azt, s csak a maradékkal dolgozunk tovább.

78

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);

• Keressük azon részlegeket, ahol az alkalmazottak átlagfizetése nagyobb, mint 500euro, átlagfizetés szerint növekvő sorrendben!

SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes)

FROM Alkalmazottak

GROUP BY ReszlegID

HAVING AVG(Fizetes) > 500

ORDER BY AVG (Fizetes)

#### Alkalmazottak reláció sorai:

#### Eredmény:

RészlegID	AVG(Fizetés)
9	650
1	800

SzemSzá m	Név	RészlegID	Fizetés
111111	Nagy Éva	2	300
222222	Kiss Csaba	9	400
456777	Szabó János	9	900
234555	Szilágyi Pál	2	700
123444	Vincze Ildikó	1	800
333333	Kovács István	2	500

Keressük azon részlegeket, ahol az alkalmazottak átlagfizetése nagyobb, mint 500euro, átlagfizetés szerint növekvő sorrendben!

```
SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes)
FROM Alkalmazottak
GROUP BY ReszlegID
HAVING AVG(Fizetes)>500
ORDER BY AVG(Fizetes)
```

• ORDER BY nélkül – Mi szerint lettek volna rendezve a sorok az eredmény relációban?

Keressük azon részlegeket, ahol az alkalmazottak átlagfizetése nagyobb, mint 500euro, átlagfizetés szerint növekvő sorrendben!

```
SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes)
FROM Alkalmazottak
GROUP BY ReszlegID
HAVING AVG(Fizetes) > 500
ORDER BY AVG(Fizetes)
```

 ORDER BY nélkül – Mi szerint lettek volna rendezve a sorok az eredmény relációban? – A csoportosító attribútum értékei alapján.

```
A)
SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes)
FROM Alkalmazottak
WHERE AVG(Fizetes) > 500
GROUP BY ReszlegID
B)
SELECT MAX (AVG (Fizetes))
FROM Tanarok
GROUP BY TanszekKod
\mathbb{C}
SELECT ReszlegID, AVG (Fizetes) Atlag
FROM Alkalmazottak
GROUP BY ReszlegID
HAVING Atlag>500
```

```
A)
SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes)
FROM Alkalmazottak
WHERE AVG (Fizetes) >500
GROUP BY ReszlegID
B)
SELECT MAX (AVG (Fizetes))
FROM Tanarok
GROUP BY TanszekKod
C)
SELECT ReszlegID, AVG (Fizetes) Atlag
FROM Alkalmazottak
GROUP BY ReszlegID
HAVING Atlag>500
```

## Összesítő függvény másodnevének használata

Keressük azon részlegeket, ahol az alkalmazottak átlagfizetése nagyobb, mint 500euro, átlagfizetés szerint növekvő sorrendben!

```
SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes) [AS] Atlag
FROM Alkalmazottak
GROUP BY ReszlegID
HAVING AVG(Fizetes)>500
ORDER BY Atlag
```

 Az összesítő függvénynek adott másodnév az ORDER BY záradékban használható, a HAVING záradékban viszont NEM.

#### Lekérdezés végrehajtása-általános eset

- a) Az operandus relációkkal a WHERE feltételét figyelembe véve elvégezzük a join-t (esetleg a Descartes szorzat műveletét). (a1) JOIN, a2) WHERE)
- b) Az így kapott eredmény relációra alkalmazzuk a csoportosítást.
- c)Töröljük azon sorokat, melyek nem tesznek eleget a csoportosítási feltételnek.
- d)Töröljük az oszlopokat, amelyek nem szerepelnek a céllistában.
- e)Ha van megadva rendezési feltétel, e szerint rendezzük az eredményreláció rekordjait.

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Ar)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Ar)
```

- Q7) Adjuk meg azon turisták nevét, akik legalább kétszer foglaltak szállást (valamelyik szálláshelyen)!
- Q8) Adjuk meg a magyarországi helységeket, ahol a szállások átlagára éjszakánként nagyobb, mint 50 euro!
- Q9) Hogyan módosul a Q7) lekérdezés, ha legalább két különböző szálláshelyen foglalást végzett turisták érdekelnek?

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Ar)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Ar)
```

- Q7) Adjuk meg azon turisták nevét, akik legalább kétszer foglaltak szállást (valamelyik szálláshelyen)!
- Q8) Adjuk meg a magyarországi helységeket, ahol a szállások átlagára éjszakánként nagyobb, mint 50 euro!
- Q9) Hogyan módosul a Q7) lekérdezés, ha legalább két különböző szálláshelyen foglalást végzett turisták érdekelnek?

**└** COUNT(DISTINCT SzID)

Q10) Adjuk meg a legdrágább szállás nevét!

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Ar)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Ar)
```

- Q7) Adjuk meg azon turisták nevét, akik legalább kétszer foglaltak szállást (valamelyik szálláshelyen)!
- Q8) Adjuk meg a magyarországi helységeket, ahol a szállások átlagára éjszakánként nagyobb, mint 50 euro!
- Q9) Hogyan módosul a Q7) lekérdezés, ha legalább két különböző szálláshelyen foglalást végzett turisták érdekelnek?

**└** COUNT(DISTINCT SzID)

Q10) Adjuk meg a legdrágább szállás nevét! ← alkérdés

#### Alkérdések

- Az SQL nyelv lehetőséget biztosít arra, hogy a lekérdezések feltételében is használhassunk SQL lekérdező parancsot. Ilyenkor a külső és a belső SELECT parancsot megkülönböztetjük egymástól, és az ilyen jellegű lekérdezéseket beágyazott lekérdezéseknek (=alkérdésnek) nevezzük.
- Főkérdés a legkülső szintű kérdés, amely alkérdést (beágyazott kérdést) tartalmaz.
- Egyszerű alkérdés olyan alkérdés, mely csak egyszer kerül kiértékelésre.
- Korrelált kérdés olyan alkérdés, amely többször is kiértékelődik.

#### Alkérdések

Alkérdést tartalmazó SQL parancs általános formája:

```
SELECT <attribútum_lista>
FROM <tábla>
WHERE <kifejezés> <operátor>
   (SELECT <attribútum_lista>
   FROM <tábla>);
```

- A rendszer először az alkérdést hajtja végre és annak eredményét használja a "fő" lekérdezés; kivétel: korrelált alkérdések.
- A kereskedelmi rendszerek különböző mélységig tudják az alkérdéseket kezelni (*MS SQL: max. mélység 32*).

### Alkérdések csoportosítása

- Skalár értéket visszaadó alkérdés (single row)
  - egy oszlop, egy sor ( =, <>, <= , >= )
- Többsoros alkérdés (multiple-row subquery)
  - egy oszlop, több sor
    - Tartalmazás vizsgálata: IN, NOT IN
    - \*Alkérdés valamely vagy minden sorának vizsgálata: ALL, ANY SOME
  - egy vagy több oszlop, több sor
    - Alkérdés ürességének vizsgálata: EXISTS, NOT EXISTS

#### Skalár értéket visszaadó alkérdések

- A belső lekérdezés egyetlen értéket szolgáltat, mely konstanként használható.
- Az eredményt egy attribútummal vagy egy másik konstanssal összehasonlíthatjuk.
- Vigyázat! Abban az esetben, ha az alkérdés nulla vagy egynél több sort eredményez, a lekérdezés futás közbeni hibát fog jelezni. Ugyancsak hibajelzést kapunk, ha egynél több oszlopa lesz az alkérdésbeli eredmény relációnak.
- A skalár értéket adó alkérdéssel használható operátorok:

```
Részlegek (<u>RészlegID</u>, Név, Helység, ManSzemSzám);
Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);
```

Keressük a "Tervezés" nevű részleg managerének a nevét!

```
Részlegek (RészlegID, Név, Helység, ManSzemSzám);
Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);
Keressük a "Tervezés" nevű részleg managerének a nevét!
 SELECT Név
 FROM Alkalmazottak
 WHERE SzemSzám =
   (SELECT ManSzemSzám
    FROM Részlegek
    WHERE Név = 'Tervezés');
```

■ Fontos: Egyetlen "Tervezés" nevű részleg lehet az adatbázisban. ↔ UNIQUE megszorítás a *Név* mezőre.

Keressük a "Tervezés" nevű részleg managerének a nevét!

```
SELECT Név
FROM Alkalmazottak
WHERE SzemSzám =
   (SELECT ManSzemSzám
   FROM Részlegek
WHERE Név = 'Tervezés');
```

• A lekérdezés processzor először az alkérdést értékeli ki, ennek eredményeként egy skalár értéket (pl. 123444) kapunk. A fő lekérdezés ezzel a skalár értékkel fog dolgozni:

```
SELECT Név
FROM Alkalmazottak
WHERE SzemSzám = 123444
```

#### Skalár értéket visszaadó alkérdések

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);

• **Példa:** Keressük azon részlegeket és az alkalmazottak minimális fizetését minden részleg esetén, ahol a minimális fizetés nagyobb, mint a 2-es ID-jú részlegen a maximális fizetés.

#### Skalár értéket visszaadó alkérdések

A HAVING záradékban is szerepelhet alkérdés.

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);

• **Példa:** Keressük azon részlegeket és az alkalmazottak minimális fizetését minden részleg esetén, ahol a minimális fizetés nagyobb, mint a 2-es ID-jú részlegen a maximális fizetés.

```
A)
 SELECT SzemSzám, Név
 FROM Alkalmazottak
 WHERE Fizetés = MIN (Fizetés)
B)
 SELECT SzemSzám, Név
 FROM Alkalmazottak
 WHERE Fizetés =
   (SELECT MIN (Fizetés)
    FROM Alkalmazottak
    GROUP BY RészlegID);
```

```
A)
 SELECT SzemSzám, Név
 FROM Alkalmazottak
 WHERE Fizetés = MIN (Fizetés)
  Vigyázat: SQL standard szerint NEM megfelelő!
B)
 SELECT SzemSzám, Név
 FROM Alkalmazottak
 WHERE Fizetés =
    (SELECT MIN (Fizetés)
    FROM Alkalmazottak
    GROUP BY RészlegID);
  Csínján bánjunk a csoportosítással!
```

#### Többsoros alkérdések

- A belső lekérdezés egyoszlopos relációt szolgáltat.
- Többsoros alkérdés esetén a fő lekérdezés WHERE záradékának feltétele olyan operátorokat tartalmazhat, amelyeket egy - a belső lekérdezés által visszaadott - R relációra alkalmazhatunk ↔ az eredmény logikai érték lesz.
  - **EXISTS** R feltétel, mely akkor és csak akkor igaz, ha R nem üres (**EXISTS**  $R \Leftrightarrow R \neq \emptyset$ ).
  - $Analóg\ módon:\ NOT\ EXISTS\ R \Leftrightarrow\ R = \emptyset$

Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, *RészlegID*) Managerek (<u>SzemSzám</u>)

Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, *RészlegID*) Managerek (<u>SzemSzám</u>)

Mit fog kiírni?

```
SELECT Név

FROM Alkalmazottak a, Managerek m

WHERE a.SzemSzám = m.SzemSzám

AND EXISTS

(SELECT *

FROM Alkalmazottak

WHERE Fizetés > 500)
```

A managerek nevét adja meg, ha van olyan alkalmazott, akinek a fizetése nagyobb, mint 500€.

Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, *RészlegID*) Managerek (<u>SzemSzám</u>)

Keressük azon tanárokat, akik még diákok!

Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, *RészlegID*) Managerek (<u>SzemSzám</u>)

Keressük azon tanárokat, akik még diákok!

```
SELECT Név FROM Tanárok
WHERE EXISTS

(SELECT Név FROM Diákok
WHERE Diákok.SzemSzám = Tanárok.SzemSzám);
```

A feladatot másképp is meg lehet oldani (*lsd.* halmazműveletek).

- Bizonyos operátoroknak egy skaláris s értékre is szükségük van.
  - ❖ s IN *R* − feltétel, mely akkor igaz, ha s egyenlő valamelyik *R*-beli értékkel.
  - \* s NOT IN R igaz, ha s egyetlen R-beli értékkel sem egyenlő.

#### Példa:

```
Áruk(<u>ÁruID</u>, Név, MértEgys, MennyRakt, CsopID);
Szállítók(<u>SzállID</u>, Név, Helység, UtcaSzám);
Szállít(<u>SzállID</u>, ÁruID, Ár);
```

Adjuk meg azon szállítók nevét és címét, amelyek valamilyen csokit szállítanak (Áruk.Név LIKE '%csoki%')!

```
Áruk (<u>ÁruID</u>, Név, MértEgys, MennyRakt, CsopID);
Szállítók (<u>SzállID</u>, Név, Helység, UtcaSzám);
Szállít (SzállID, ÁruID, Ár);
```

• **Példa:** Adjuk meg azon szállítók nevét és címét, amelyek valamilyen csokit szállítanak (Áruk.Név LIKE '%csoki%')

```
Áruk (ÁruID, Név, MértEgys, MennyRakt, CsopID);
 Szállítók (SzállID, Név, Helység, UtcaSzám);
Szállít (SzállID, ÁruID, Ár);
• Példa: Adjuk meg azon szállítók nevét és címét, amelyek
  valamilyen csokit szállítanak (Áruk.Név LIKE '%csoki%')
   SELECT Név, Helység, UtcaSzám
   FROM Szállítók
   WHERE SzállID IN
       (SELECT SzállID
       FROM Szállít
       WHERE ÁruID IN
           SELECT ÁruID
           FROM Áruk
           WHERE Név LIKE '#csoki#')
```

```
Áruk (ÁruID, Név, MértEgys, MennyRakt, CsopID);
 Szállítók (SzállID, Név, Helység, UtcaSzám);
 Szállít (SzállID, ÁruID, Ár);
• Példa: Adjuk meg azon szállítók nevét és címét, amelyek
  valamilyen csokit szállítanak (Áruk.Név LIKE '%csoki%')
   SELECT Név, Helység, UtcaSzám
   FROM Szállítók
   WHERE SzállID IN
                                   Alkérdés nélküli megoldás:
       (SELECT SzállID
                                   Áruk, Szállítok, Szállít táblák
        FROM Szállít
                                   természetes összekapcsolása
        WHERE ÁruID IN
                                   ("inner join-ja").
            SELECT ÁruID
            FROM Áruk
```

WHERE Név LIKE '#csoki#')

- **\*s** < összehasonlító op.> **ALL** R feltétel, mely akkor igaz, ha  $\forall t \in R$ : (F < összehasonlító op.> t) igaz, ahol < összehasonlító op.> lehet: <,  $\leq$ , >,  $\geq$ , =,  $\neq$
- Az s <> ALL R eredménye ugyanaz, mint az s NOT IN R feltételé.
   Ugyanakkor: (= all) ≠ in

$$(5 < \mathbf{all} \quad \boxed{ 5 \\ 6 } ) = \text{false}$$

$$(5 < \mathbf{all} \mid \frac{6}{10}) = \text{true}$$

$$(5 = \mathbf{all} \ \boxed{5}) = \mathbf{false}$$

$$(5 \neq \text{all } \frac{4}{6}) = \text{true (mivel } 5 \neq 4 \text{ \'es } 5 \neq 6)$$

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);

• **Példa:** Tekintsük az előbbi helytelen lekérdezést:

SELECT SzemSzám, Név

FROM Alkalmazottak WHERE Fizetés =

(SELECT MIN(Fizetés)

FROM Alkalmazottak GROUP BY RészlegID);

Az előbb helytelen volt az "=" jel miatt.

Az előbb helytelen volt az "=" jel miatt.

- •Az alkérdés több sort is visszaad →a főkérdés a "> ALL" operátort alkalmazva a Fizetés oszlop értékét összehasonlítja az összes minimális fizetés értékkel az alkérdésből.
- Azon alkalmazottakat kapjuk meg, akiknek fizetése nagyobb, mint minden részlegen a minimális fizetés.

# Alkérdés valamely vagy minden sorának vizsgálata some ⇔ANY

- s <összehasonlító op.> **SOME**|ANY R feltétel, mely akkor igaz, ha  $\exists t \in R$ : (F < \begin{center} \text{\circ} \text{sszehasonlito} \text{ op.> } t) \text{ igaz,} ahol < összehasonlító op.> lehet: <,  $\leq$ , >,  $\geq$ , =,  $\neq$
- Az s = SOME | ANY R eredménye ugyanaz, mint az s IN R Ugyanakkor: (≠ **SOME**) ≠ **NOT IN** feltételé.

feltételé. Ugya 
$$(5 < \mathbf{SOME} | \mathbf{ANY} | 5 ) = \mathbf{igaz}$$

Így olvasd: 5 < néhány valamely rekordnál a relációból.

$$(5 < \mathbf{SOME} | \mathbf{ANY} | \boxed{\frac{0}{5}}) = \text{hamis}$$

$$(5 = \mathbf{SOME} | \mathbf{ANY} | 0 ) = \mathbf{igaz}$$

$$(5 \neq \mathbf{SOME} | \mathbf{ANY} | \mathbf{0} ) = \mathbf{igaz} \text{ (mivel } 0 \neq 5)$$

Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, *RészlegID*);

• **Példa:** Adjuk meg azon alkalmazottakat, akiknek a fizetése nagyobb, mint néhány alkalmazott fizetése a 4-es részlegből! SELECT Név

```
FROM Alkalmazottak
WHERE Fizetés > SOME

(SELECT Fizetés
FROM Alkalmazottak
WHERE RészlegID = 4)
```

Más megoldás?

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);

• **Példa:** Adjuk meg azon alkalmazottakat, akiknek a fizetése nagyobb, mint néhány alkalmazott fizetése a 4-es részlegből! **JOIN-nal**:

```
SELECT Név
FROM Alkalmazottak a1, Alkalmazottak a2
WHERE a1.Fizetés > a2.Fizetés
AND a2.RészlegID=4
```

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Osszar)
```

Q11) Adjuk meg azon szállásokat (helységnévvel együtt), amelyek egyedül rendelkeznek 5csillaggal a helységükben (vagyis: nincs más 5 csillagos szállás az adott helységben)!

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Osszar)
```

Q11) Adjuk meg azon szállásokat (helységnévvel együtt), amelyek egyedül rendelkeznek 5csillaggal a helységükben (vagyis: nincs más 5 csillagos szállás az adott helységben)!

korrelált alkérdés

### Korrelált alkérdések

- Korrelált alkérdés olyan alkérdés, amely a fő lekérdés által kiválasztott minden sorra újra végrehajtódik.
  - Az alkérdés végrehajtásának a kimenete az adott sortól függ.
  - Az alkérdés többszöri kiértékelését egy, az alkérdésen kívüli sorváltozóval érjük el.
- A korrelált lekérdezések használata közben figyelembe kell vennünk a nevek érvényességi körére vonatkozó szabályokat.
  - Egy lekérdezésben szereplő attribútum a FROM záradékban szereplő valamely sorváltozóhoz tartozik, ha a sorváltozó relációja tartalmazza az attribútumot. Ellenkező esetben: a lekérdezést "körbeölelő" magasabb rendű lekérdezéseket kell vizsgálnunk.
- Megj. Nem ajánlott a használatuk, de vannak esetek, amikor nem lehet csak lekérdezések használatával a feladatot másként megoldani.

#### Feladat

```
Helysegek(HKod, HNev, OKod)
Szallasok(SzID, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
```

Q11) Adjuk meg azon szállásokat (helységnévvel együtt), amelyek egyedül rendelkeznek 5csillaggal a helységükben (vagyis: nincs más 5 csillagos szállás az adott helységben)!

```
SELECT SzNev, HNev
FROM Szallasok sz1, Helysegek h
WHERE sz1.Hkod = h.Hkod AND Csillag = 5
  AND NOT EXISTS (
    SELECT SZ2.SZID
    FROM Szallasok sz2
    WHERE sz2.Csillag=5
       AND sz2.Hkod=sz1.Hkod
       AND sz2.SzID <> sz1.SzID)
```

# Lekérdezés kiértékelése

```
(1) SELECT SzNev, HNev
(2) FROM Szallasok Sz1,
   Helysegek h
(4) WHERE sz1.Hkod = h.Hkod
   AND Csillag = 5
(5)
   AND NOT EXISTS (
(6)
    SELECT sz2.SzID
(7)
(8) FROM Szallasok sz2
    WHERE sz2.Csillag = 5
(9)
    AND sz2.Hkod = sz1.Hkod
(10)
(11)
    AND sz2.SzID<>sz1.SzID)
```

- Sz1 sorváltozó: végigjárja a Szallasok relációt;
- •Minden sorra az Sz1-ből az Sz2 sorváltozó végigjárja a Szallasok relációt;
- Legyen sz1 egy sor a Szallasok relációból, amelyet a főlekérdezés az eredménybe helyez, ha megfelel a főlekérdezésben szereplő feltételeknek:
  - •A 6.sorban szereplő feltétel akkor lesz igaz, ha az alkérdés üres halmazt eredményez.

# Alkérdések a FROM záradékban

- A FROM záradékban a tényleges reláció(k) listájában előfordulhatnak alkérdések is.
- Ezeket zárójelek között adhatjuk meg.
- Vigyázat! Az alkérdés eredmény relációjának nincs neve másodnévadás szükséges.
- A FROM záradékban kiértékelődik az alkérdés, így az alkérdés által létrehozott reláció soraira már ugyanúgy tudunk hivatkozni, mint a FROM lista többi relációjának soraira.

#### Példa

Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, *RészlegID*)

• Keressük azon részlegeket, ahol az alkalmazottak átlagfizetése nagyobb, mint 500 €!

#### 1. megoldás (ismét): (HAVING-gel)

SELECT ReszlegID, AVG(Fizetes)
FROM Alkalmazottak
GROUP BY ReszlegID
HAVING AVG(Fizetes)>500

#### Példa

Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID)

Keressük azon részlegeket, ahol az alkalmazottak átlagfizetése nagyobb, mint 500 €!

#### 2.megoldás: HAVING nélkül, alkérdéssel

```
SELECT ReszlegID, Atlag
FROM (SELECT AVG(Fizetes) AS Atlag
FROM Alkalmazottak
GROUP BY ReszlegID) ReszlegAtlag
WHERE Atlag > 500
```

• Megj. A HAVING záradék kiküszöbölhető lett alkérdéssel: az ReszlegAtlag(Atlag) temporális reláció meghatározása után az attribútumai használhatóak a WHERE záradékban.

```
Országok (<u>OKod</u>, ONev)
Helysegek (<u>HKod</u>, HNev, OKod)
Szállástípusok (<u>SzTID</u>, SzTNev)
Szállások (<u>SzID</u>, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
Turisták (<u>TID</u>, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (<u>SzID</u>, TID, KezdDatum, NapokSzama, Osszar)
```

- Q10) Adjuk meg a legdrágább szállás nevét!
- Q12) Adjuk meg a kolozsvári turisták nevét, akik foglaltak le szállást párizsi 5 csillagos szállodákban!
- Q13) Adjuk meg a magyarországi helységeket, ahol a szállások átlagára éjszakánként nagyobb, mint 50 euro!
- Q14) Adjuk meg azon helységeket, ahol a legtöbb szállás található!

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Osszar)
```

- Q15) Keressük azon helységeket, ahol minden szállástípusból található szállás!
- Q16) Keressük azon helységeket, ahol legalább annyi szállástípus található, mint Kolozsváron!
- Q17) Mely turisták foglaltak Párizsban szállodát ÉS Budapesten panziót?

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Osszar)
```

- Q15) Keressük azon helységeket, ahol minden szállástípusból található szállás!  $\leftarrow$  rel.algebrában: osztás
- Q16) Keressük azon helységeket, ahol legalább annyi szállástípus található, mint Kolozsváron! ← rel.algebrában: osztás
- Q17) Mely turisták foglaltak Párizsban szállodát ÉS Budapesten panziót? ← halmazművelet

# Halmazműveletek SQL-ben

- A relációs algebra halmazműveleteit (egyesítés, metszet és különbség) használhatjuk az SQL nyelvben, azzal a feltétellel, hogy az operandus relációknak ugyanaz legyen az attribútumhalmaza.
- A megfelelő kulcsszavak:
  - U ↔ UNION
  - ∩ ↔ INTERSECT
  - — ↔ EXCEPT
- Ha a kereskedelmi rendszer nem támogatja az INTERSECT [EXCEPT] műveletet (pl. MySQL), alkalmazhatjuk a [NOT] EXISTS vagy [NOT] IN záradékokat.

```
Szállítók (<u>SzállID</u>, Név, Helység, UtcaSzám);
Vevők (VevőID, Név, Helység, UtcaSzám, Mérleg, Hihetőség)
```

 Keressük azon kolozsvári cégeket, amelyekkel kapcsolatban áll a cégünk (lehet vevő vagy szállító).

```
Szállítók(<u>SzállID</u>, Név, Helység, UtcaSzám);
Vevők(<u>VevőID</u>,Név,Helység,UtcaSzám,Mérleg,Hihetőség)
```

■Keressük azon kolozsvári cégeket, amelyekkel kapcsolatban áll a cégünk (lehet vevő vagy szállító). ← egyesítés

```
(SELECT Név, UtcaSzám
FROM Szállítók
WHERE Helység = 'Kolozsvár')
UNION
(SELECT Név, UtcaSzám
FROM Vevők
WHERE Helység = 'Kolozsvár')
```

```
Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);
Managerek (SzemSzám);
```

•Keressük azon alkalmazottakat, akik NEM managerek.

```
Alkalmazottak (SzemSzám, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);
Managerek (SzemSzám);
•Keressük azon alkalmazottakat, akik NEM managerek.
                                 \( k\til\tilonbs\( eg\)
  (SELECT SzemSzám, Név
   FROM Alkalmazottak)
  EXCEPT
  (SELECT SzemSzám, Név
   FROM Managerek m, Alkalmazottak a
   WHERE m.SzemSzám = a.SzemSzám);
```

```
Alkalmazottak (<u>SzemSzám</u>, Név, Fizetés, Cím, RészlegID);
Managerek (<u>SzemSzám</u>);
```

•Keressük azon alkalmazottakat, akik NEM managerek.

→ különbség

•Más megoldás (pl. ha a kereskedelmi rendszer nem támogatja az EXCEPT műveletet):

```
(SELECT SzemSzám, Név
FROM Alkalmazottak
WHERE SzemSzám NOT IN

(SELECT SzemSzám
FROM Managerek m, Alkalmazottak a
WHERE m.SzemSzám = a.SzemSzám);
```

```
Alkalmazottak (\underline{SzemSz\acute{am}}, Név, Fizetés, Cím, R\acute{e}szlegID); Managerek (\underline{SzemSz\acute{am}});
```

•Keressük azon alkalmazottakat, akik NEM managerek.

└ különbség

•Más megoldás (pl. ha a kereskedelmi rendszer nem támogatja az EXCEPT műveletet):

```
(SELECT SzemSzám, Név
FROM Alkalmazottak a
WHERE NOT EXISTS
  (SELECT a.SzemSzám
  FROM Managerek m
  WHERE m.SzemSzám = a.SzemSzám);
```

Tekintsük az alkérdések témakörnél tárgyalt egyik példát: Keressük azon tanárokat, akik még diákok!

```
Diákok (BeiktatásiSzám, Név, SzemSzám, Cím,
         SzületésiDatum, CsopKod, Átlag);
Tanárok (TanárKod, Név, SzemSzám, Cím, PhD,
         TanszékKod, BeosztásKod, Fizetés);
Tekintsük az alkérdések témakörnél tárgyalt egyik példát:
Keressük azon tanárokat, akik még diákok! ← metszet
  SELECT Név FROM Tanárok
  WHERE EXISTS
  (SELECT Név FROM Diákok
  WHERE Diákok.SzemSzám = Tanárok.SzemSzám);
```

• Ez a megoldás alkalmazható, ha a kereskedelmi rendszer nem támogatja az INTERSECT műveletet.

```
Diákok (BeiktatásiSzám, Név, SzemSzám, Cím,
         SzületésiDatum, CsopKod, Átlag);
Tanárok (TanárKod, Név, SzemSzám, Cím, PhD,
         TanszékKod, BeosztásKod, Fizetés);
Keressük azon tanárokat, akik még diákok!
  •Megoldás INTERSECT-tel:
  (SELECT Név FROM Tanárok)
  INTERSECT
  (SELECT Név FROM Diákok);
```

### Ismétlődő sorok

- •Különbség az SQL nyelv relációi és az absztrakt módon definiált relációk között: az SQL-ben a relációkat nem halmazoknak tekintjük, hanem multihalmazoknak. Vagyis:
  - A SELECT parancs eredményében szerepelhet két vagy több teljesen azonos sor.
- Van lehetőség ezen ismétlődések megszüntetésére: a DISTINCT kulcsszó megadása a SELECT után.
  - Pl. SELECT DISTINCT Név FROM Diákok

### Ismétlődő sorok

- A SELECT paranccsal ellentétben a halmazműveletek (UNION, EXCEPT és INTERSECT) megszüntetik az ismétlődéseket.
- Ha nem szeretnénk, hogy az ismétlődő sorok eltűnjenek, a műveletet kifejező kulcsszó után az ALL kulcsszót kell használjuk. Megj. MSSQL-ben csak UNION-nal működik.
- **Példa:** Keressük azokat a személyeket, akik lehetnek tanárok vagy diákok!

```
(SELECT Név FROM Diákok)

UNION ALL

(SELECT Név FROM Tanárok)
```

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Osszar)
```

- Q17) Mely turisták foglaltak Párizsban szállodát ÉS Budapesten panziót?
- Q18) Adjuk meg azokat a helységeket, ahova a budapesti VAGY a bukaresti turisták (vagy is-is) foglaltak szállást!
- Q19) Mely turisták foglaltak CSAK Párizsban szállást?
- **Q20**) Melyik az a szállástípus, amely NEM található meg Kolozsváron (megj.:attól még máshol igen)?

```
Országok (OKod, ONev)
Helysegek (HKod, HNev, OKod)
Szállástípusok (SzTID, SzTNev)
Szállások (SzID, SzNev, Hkod, SztID, Csillag, Ar/Ej)
Turisták (TID, TNev, Email, HKod)
Foglalasok (SzID, TID, KezdDatum, NapokSzama, Osszar)
```

- Q21) Adjuk meg minden helység esetén a szállások típusainak számát (azon helységeket is, ahol egyetlen szálláshely sem található)!
- Q21') Melyik helységben nincs egy szálláshely sem? OUTER JOIN-nal?
- Q22) Adjuk meg azon szálláshelyeket, ahol történt legalább két foglalás az elmúlt hónapban vagy Kolozsváron találhatóak! 189