### Adatbázisrendszerek

4. előadás: A relációs modell lekérdező nyelvei Relációalgebra és relációkalkulusok

Ispány Márton

2024. március 22.





# Bevezető

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

### Bevezető

Absztrak lekérdező nyelvek

szelekció
Projekció
Átnevezés
Halmazművelete
Összekapcsolás
Összetett példál
Függvények
Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú

### Relációs adatbázisséma

Relációsémák egy halmaza az integritási megszorítások összességével.

Mi hiányzik még? Az adatbázisban nem csak adatokat akarunk tárolni (input), hanem szeretnénk információkat is kinyerni belőle (output). Ehhez műveletek szükségesek, amelyekkel manipulációkat hajthatunk végre a relációkon. Ezek révén elégíthetik ki a felhasználók alapvető információ kinyerési igényeiket olymódon, hogy kinyerési (keresési) kéréseket (lekérdezéseket) specifikálnak.

Ezen műveletek eredménye a relációs modellben minden esetben egy újabb reláció, amely egy vagy több input relációból jöhet létre. Ez a tulajdonság a műveletek halmazát zárttá teszi.



# Bevezető

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

### Bevezető

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció Projekció Átnevezés Halmazműveletek

Halmazművelet Összekapcsolás Összetett példi Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Példák

### Absztrakt lekérdező nyelvek

- relációalgebra
- relációkalkulus
  - rekordalapú
  - tartományalapú
- A relációalgebrában egy eljárást adunk meg (a hogyant mondjuk meg) a kinyerni kívánt információ előállítására. Procedurális nyelv.
- A relációkalkulusban deklaratív kifejezéssel adjuk meg (a mit mondjuk meg) a kinyerni kívánt információt.
   Nemprocedurális nyelv.

## Megjegyzés

A három nyelv kifejezőerejük tekintetében megegyezik.



# Absztrakt lekérdező nyelvek

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebr szelekció

Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás

Függvények
Csoportosítás
Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományala

### Relációalgebra

- a matematikai halmazelméleten alapuló lekérdező nyelv
- a lekérdezés egy kifejezés, amelyben az operátorok relációalgebrai műveletek, az operandusok pedig relációk
- a lekérdezés eredménye szintén egy reláció

### Relációkalkulus

- az elsőrendű predikátumkalkulusra épülő lekérdező nyelv
- a lekérdezés egy speciális alakú kifejezés, amely egy halmazt definiál
- a lekérdezés eredménye az előbb említett halmaz által meghatározott reláció



# A relációalgebra műveletei

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

#### Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

### Relációalgebra

Szelekció Projekció Átnevezés

Halmazműveletel Összekapcsolás

Összetett pél Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapů Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapů

- szelekció (σ)
- projekció (π)
- $\blacksquare$  átnevezés  $(\rho)$
- halmazműveletek
  - unió ( $\cup$ ), metszet ( $\cap$ ), különbség (- vagy  $\setminus$ )
  - lacktriangle Descartes-szorzat (belső szorzat, imes)
- összekapcsolás (join)
  - általános összekapcsolás (theta join, ⋈)
  - egyenlőségalapú összekapcsolás (equijoin);
  - természetes összekapcsolás (natural join, \*)
  - bal oldali/jobb oldali/teljes külső összekapcsolás (left/right/full outer join, ⋈, ⋈, ⋈)
- hányados (÷)

A műveletek egy sorozata a relációs algebra egy kifejezése.



# Szelekció

4. előadás: Lekérdező nvelvek

Ispány Márton

Szelekció

Relációkalkulus

## Általános alakja

 $\sigma_{\langle \text{szelekciós feltétel} \rangle}(R)$ 

R azt a relációt jelöli, amelyből a (szelekciós feltétel)-nek eleget tevő rekordokat válogatjuk ki.

A (szelekciós feltétel) egy logikai kifejezés, amely logikai operátorokkal összekapcsolt részkifejezésekből épül föl. A részkifejezések alakja a következők valamelyike lehet:

- ⟨attribútum⟩⟨hasonlító op.⟩⟨konstans⟩,

ahol az (attribútum) az R egy attribútumának neve, a  $\langle hasonlító op. \rangle$  a  $\{=, \neq, <, >, \leq, \geq\}$  operátorok egyike, a (konstans) pedig egy konstans érték az attribútum tartományából.

Egy általános szelekciós feltételben a részkifejezéseket az és, a vagy és a nem logikai operátorokkal kapcsolhatjuk össze.



# Szelekció

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgeb

Szelekció Projekció Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás

Összekapcsolás Összetett példá Függvények Csoportosítás

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Relációkalkulus

Megjegyzés

■ A  $\{=,\neq,<,>,\leq,\geq\}$  halmaz operátorait csak olyan attribútumok esetén használhatjuk, amelyek tartományai egymással összehasonlítható elemeket tartalmaznak (pl. számok, dátumok). Ha nem összehasonlítható értékek alkotják az attribútum tartományát, akkor csak a  $\{=,\neq\}$  halmazbeli operátorok használhatók (pl. színek).

Egyes tartományok esetén további hasonlító operátorokat is használhatunk (pl. RÉSZSZTRING operátor).

A szelekció megvalósítása SQL-ben:

SELECT \* FROM R WHERE szelekciós feltétel;



# A szelekció tulajdonságai

 előadás: Lekérdező nyelvek

> Ispány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgeb

Szelekció
Projekció
Átnevezés
Halmazműveletel
Összekapcsolás
Összetett példák

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú A szelekció unáris művelet.

- Az eredményül kapott reláció foka és sémája megegyezik R fokával, illetve sémájával.
- Az eredményül kapott reláció számossága mindig kisebb vagy egyenlő R számosságánál, azaz bármely f feltétel esetén

$$|\sigma_f(R)| \leq |R|$$

Két egymásba ágyazott szelekciós művelet végrehajtási sorrendje felcserélhető:

$$\sigma_{\mathsf{felt}_1}(\sigma_{\mathsf{felt}_2}(R)) = \sigma_{\mathsf{felt}_2}(\sigma_{\mathsf{felt}_1}(R))$$

Minden többszörösen egymásba ágyazott (kaszkádolt) szelekció átírható egyetlen szelekcióvá, amelynek a feltétele az eredeti feltételek konjunkciója:

$$\sigma_{\mathsf{felt}_1}(\sigma_{\mathsf{felt}_2}(\dots(\sigma_{\mathsf{felt}_n}(R))\dots)) = \sigma_{\mathsf{felt}_1 \, \mathsf{AND} \, \mathsf{felt}_2 \, \mathsf{AND} \dots \, \mathsf{AND} \, \mathsf{felt}_n}(R)$$





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

### Szelekció

Átnevezés Halmazművelet

Összekapcsolás

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Válasszuk ki azokat a dolgozókat, akik vagy a 4-es osztályon dolgoznak, és többet keresnek 325 000 Ft-nál, vagy az 5-ös osztályon dolgoznak, és többet keresnek 390 000 Ft-nál!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra

Projekció Átnevezés Halmazművelet Összekapcsolás Összetett példá

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Válasszuk ki azokat a dolgozókat, akik vagy a 4-es osztályon dolgoznak, és többet keresnek 325 000 Ft-nál, vagy az 5-ös osztályon dolgoznak, és többet keresnek 390 000 Ft-nál!

 $\sigma_{\text{(Osz=4 AND Fizet\'es}>325000)} \text{ OR(Osz=5 AND Fizet\'es}>390000)} (\text{DOLGOZ\'O})$ 

Vnév	Knév	Szsz	Sz dát um	Lakcím	Nem	Fizetés	Főnök_szsz	Osz
Sz abó	Mária	2 551208 2219	1955. december 8.	1097 Budapest	N	520000	1 371110 4519	5
Takács	Józ se f	1 41 062 0 490 2	1941. június 20.	4027 Debrecen	F	559000	1 371110 4519	4
Horváth	Erzsébet	$2\ 620915\ 3134$	1962. szeptember 15.	1092 Budapest	N	494000	2 551208 2219	5





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra

Szelekció

Átnevezés Halmazművele Összekapcsolás

Összekapcsolás Összetett példá Függvények Csoportosítás

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Relációkalkulus

kifejezések Tartományalapi Páldák Válasszuk ki azokat a dolgozókat, akik vagy a 4-es osztályon dolgoznak, és többet keresnek 325 000 Ft-nál, vagy az 5-ös osztályon dolgoznak, és többet keresnek 390 000 Ft-nál!

 $\sigma_{\text{(Osz=4 AND Fizet\'es}>325000)} \text{ OR(Osz=5 AND Fizet\'es}>390000)} (\text{DOLGOZ\'O})$ 

Vnév	Knév	Szsz	Szdátum	Lakcím	Nem	Fizetés	Főnök_szsz	Osz
Sz abó	Mária	2 551208 2219	1955. december 8.	1097 Budapest	N	520000	1 371110 4519	5
Takács	Józ se f	1 41 062 0 490 2	1941. június 20.	4027 Debrecen	F	559000	1 371110 4519	4
Horváth	Erzsébet	2 62 091 5 31 34	1962. szeptember 15.	1092 Budapest	N	494000	2 551208 2219	5

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT \* FROM DOLGOZO
 WHERE (Osz=4 AND Fizetes > 325000)
 OR (Osz=5 AND Fizetes > 390000);



lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgebra Szelekció Projekció Átnevezés

Átnevezés
Halmazműveletel
Összekapcsolás
Összetett példák
Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú

## Általános alakja

 $\pi_{\langle {\sf attrib}\'{u}t\, {\sf um}|{\sf ista}
angle}(R)$ 

Az (attribútumlista) az R reláció lekérdezni kívánt attribútumainak listája.

A projekció megvalósítása SQL-ben:

SELECT attribútumlista FROM R;

ahol az attribútumlista elemeit vesszővel választjuk el és a tulajdonos reláció azonosítására, ha több relációt sorolunk fel, alkalmazható a pontozott jelölés: *R.A.* 



# A projekció tulajdonságai

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra szelekció Projekció

Átnevezés H almazművelete Összekapcsolás Összetett példá Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú

- A projekció unáris művelet.
- Az eredményül kapott reláció fokát és sémáját az attribútumlistában szereplő attribútumok határozzák meg:
  - az eredmény sémájában az attribútumok sorrendje megegyezik a listában megadott attribútumok sorrendjével,
  - a fokszám a listában megadott attribútumok darabszáma lesz.
- Ha az attribútumlista nem tartalmaz kulcs attribútumot, akkor az eredményül kapott reláció számossága kisebb lehet R számosságánál, ugyanis az eredményben nem jelenhetnek meg duplikált rekordok. Ha az attribútumlista R szuperkulcsa, akkor az eredmény számossága megegyezik R számosságával.



# A projekció tulajdonságai

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

#### Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

### Relációalgebr

### Projekció

Atnevezes Halmazművelete

Összetett péld

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések ■ Két egymásba ágyazott projekciós művelet eredménye

$$\pi_{\mathsf{lista}_1}(\pi_{\mathsf{lista}_2}(R)) = \pi_{\mathsf{lista}_1}(R)$$

ha lista $_2 \supseteq$  lista $_1$ , egyébként a baloldal nem értelmezhető.

megegyezik a külső projekció eredményével:





> lspány Márton

Bevezető

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

P rojekció

H almazműve let

Összekapcsolás

Függvények

Csoportosítás

Relációkalkulus

K vantorok Biztonságos

kifejezések .

Tartomá

Adjuk meg a dolgozók vezetéknevét, keresztnevét és fizetését!





> Ispány Márton

Projekció

Relációkalkulus

Adjuk meg a dolgozók vezetéknevét, keresztnevét és fizetését!

 $\pi_{Vn\acute{e}v,Kn\acute{e}v,Fizet\acute{e}s}(DOLGOZ\acute{O})$ 

Vnév	Knév	Fizetés
Kovács	László	390000
Szabó	Mária	520000
Kiss	István	325000
Takács	József	559000
Horváth	Erzsébet	494000
T ót h	János	325000
Fazekas	Ilona	325000
Nagy	Zoltán	715000





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebr

### Projekció

Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás Összetett példák

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapi Adjuk meg a dolgozók vezetéknevét, keresztnevét és fizetését!  $\pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v},\mathsf{Fizet\acute{e}s}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

Vnév	Knév	Fizetés
Kovács	László	390000
Szabó	Mária	520000
Kiss	István	325000
Takács	József	559000
Horváth	Erzsébet	494000
Tóth	János	325000
Fazekas	Ilona	325000
Nagy	Zoltán	715000

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Vnev. Knev. Fizetes FROM DOLGOZO:





> lspány Márton

Bevezet

lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

P rojekció

Atnevezes Halmazműveleti

Összekapcsolás

Osszetett p

Cso portosítás

Relációkalkulus

K vantorok Biztonságos

kifejezések

Tartományala Páldák Adjuk meg a dolgozók nemét és fizetését!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

### P rojekció

H almazműve lete

Összetett pél

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

Tartomá nyala

Adjuk meg a dolgozók nemét és fizetését!

 $\pi_{\mathsf{Nem},\mathsf{Fizet\acute{e}s}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

Nem	Fizetés
F	390000
N	520000
F	325000
F	559000
N	494000
N	325000
F	715000





> lspány Márton

Bevezet

lekérdező nyelvek

Relációalgebr

Szelekció Projekció

: rojaka

H almazműve lete

Összekapcso

Osszetett

Conortosit

Relációkalkulus

K vantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapi Adjuk meg a dolgozók nemét és fizetését!

 $\pi_{\mathsf{Nem},\mathsf{Fizet\acute{e}s}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

Nem	Fizetés
F	390000
N	520000
F	325000
F	559000
N	494000
N	325000
F	715000

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Nem. Fizetes FROM DOLGOZO:





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

P rojekció

H almazműve lete

Összekapcsolás

Függvénvek

Cso po rto sí tás

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságo

kitejezések Tartomány: Adjuk meg az 5-ös osztályon dolgozók vezetéknevét, keresztnevét és fizetését!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Projekció

H almazműve let

Összekapcso

Függvényel

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok

kifejezések Tartományalapi Adjuk meg az 5-ös osztályon dolgozók vezetéknevét, keresztnevét és fizetését!

 $\pi_{\text{Vn\'ev},\text{Kn\'ev},\text{Fizet\'es}}(\sigma_{\text{Osz}=5}(\text{DOLGOZ\'O}))$ 

Vnév	Knév	Fizetés
Kovács	László	390000
Szabó	Mária	520000
Horváth	Erzsébet	494000
Tóth	János	325000





> lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

Relációalgebr

Projekció

Atnevezes Halmazművelet

Összekapcsolás

Összetett p

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Tartomá nyala pú

Adjuk meg az 5-ös osztályon dolgozók vezetéknevét, keresztnevét és fizetését!

 $\pi_{Vn\acute{e}v,Kn\acute{e}v,Fizet\acute{e}s}(\sigma_{Osz=5}(DOLGOZ\acute{O}))$ 

Vnév	Knév	Fizetés
Kovács	László	390000
Szabó	Mária	520000
Horváth	Erzsébet	494000
Tóth	János	325000

OSZT5\_DOLG 
$$\leftarrow \sigma_{\text{Osz}=5}(\text{DOLGOZO})$$
  
EREDMÉNY  $\leftarrow \pi_{\text{Vnév,Knév,Fizetés}}(\text{OSZT5} \text{ DOLG})$ 





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebr Szelekció

P rojekció

H almazműve let

Összetett pé

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapu Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapu Példák Adjuk meg az 5-ös osztályon dolgozók vezetéknevét, keresztnevét és fizetését!

 $\pi_{Vn\acute{e}v,Kn\acute{e}v,Fizet\acute{e}s}(\sigma_{Osz=5}(DOLGOZ\acute{O}))$ 

Vnév	Knév	Fizetés
Kovács	László	390000
Szabó	Mária	520000
Horváth	Erzsébet	494000
T ót h	János	325000

OSZT5\_DOLG  $\leftarrow \sigma_{\text{Osz}=5}(\text{DOLGOZO})$ EREDMÉNY  $\leftarrow \pi_{\text{Vnév,Knév,Fizetés}}(\text{OSZT5} \text{ DOLG})$ 

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Vnev, Knev, Fizetes FROM DOLGOZO WHERE Osz=5;



# Átnevezés

4. előadás: Lekérdező nvelvek

> Ispány Márton

### Átnevezés

Relációkalkulus

Megváltoztathatjuk a relációnk jelölését és átnevezhetjük az attribútumait is értékadás végrehajtásakor:

TEMP  $\leftarrow \sigma_{Osz=5}(DOLGOZO)$ 

Vné	v Knév	Szsz	Szdátum	Lakcím	Nem	Fizetés	Főnök_szsz	Osz
Ková	cs László	1 65 01 09 081 2	1965. január 9.	4033 Debrecen	F	390000	2 551208 2219	5
Szabo	Mária	2 551208 2219	1955. december 8.	1097 Budapest	N	520000	1 371110 4519	5
Horv	ith Erzsébet	2 62 091 5 31 34	1962. szeptember 15.	1092 Budapest	N	494000	2 551208 2219	5
Tóth	János	1 72 0731 2985	1972. július 31.	6726 Szeged	F	325000	2 551208 2219	5

 $R(\text{Vezetéknév}, \text{Keresztnév}, \text{Fizetés}) \leftarrow \pi_{\text{Vnév}, \text{Knév}, \text{Fizetés}}(\text{TEMP})$ 

	10		
	Vezetéknév	Keresztnév	Fizetés
	Kovács	László	390000
	Sz abó	Mária	520000
	Horváth	Erzsébet	494000
	Tóth	János	325000

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Vnév AS "Vezetéknév", Knév AS "Keresztnév", Fizetés FROM DOLGOZÓ WHERE Osz=5:



# Az átnevezés tulajdonságai

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

#### Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

# Relációal geb

### Átnevezés

Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példák Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

kifejezések Tartományalapú

## Általános alakja

$$\rho_{S(B_1,B_2,...,B_n)}(R)$$
 vagy  $\rho_{S}(R)$  vagy  $\rho_{(B_1,B_2,...,B_n)}(R)$ 

Az S a reláció jelölésére használt új szimbólum,  $B_1, B_2, \ldots, B_n$  az új attribútumnevek.

- Az átnevezés unáris művelet.
- Az eredményül kapott reláció foka és számossága megegyezik R fokával, illetve számosságával.
- Az eredményül kapott reláció sémája
  - a  $B_1, B_2, ..., B_n$  attribútumokkal meghatározott séma lesz, ha megadtuk őket,
  - megegyezik az R sémájával, ha a  $B_1, B_2, \ldots, B_n$  attribútumokat nem soroltuk fel.



# Uniókompatibilitás

4. előadás: Lekérdező nvelvek

Ispány Márton

Halmazműve letek

Relációkalkulus

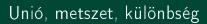
### Definíció

Az  $R(A_1, A_2, \ldots, A_n)$  és  $S(B_1, B_2, \ldots, B_n)$  relációkat egymással uniókompatibilisnek (típuskompatibilisnek) mondjuk, ha

- azonos a fokszámuk, és
- $dom(A_i) = dom(B_i)$  minden  $1 \le i \le n$  esetén.

## Megjegyzés

Azaz az uniókompatibilitás azt jelenti, hogy a két relációnak ugyanannyi attribútuma van, és attribútumaik tartományai páronként megegyeznek egymással.





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

#### Relációal gebr Szelekció

Szelekció Projekció Átnevezés Halmazműveletek

Összekapcsolás Összetett példá Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok

kitejezések Tartományalapú

### Definíció

 $\blacksquare$  unió:  $R \cup S$ 

■ metszet:  $R \cap S$ 

■ különbség: R – S

- Az unió művelet eredménye: azok a rekordok, amelyek szerepelnek valamelyik relációban.
- A metszet művelet eredménye: azok a rekordok, amelyek mindkét relációban szerepelnek.
- A különbség művelet eredménye: azok a rekordok, amelyek szerepelnek az első relációban de nem szerepelnek a másodikban.



> Ispány Márton

Halmazműve letek

Relációkalkulus

### A műveletek tulajdonságai:

- Az unió, a metszet és a különbség bináris műveletek.
- Az eredményül kapott reláció sémája megállapodás szerint – az első (R) reláció sémájával egyezik meg.
- Az unió és a metszet műveletek kommutatívak:

$$R \cup S = S \cup R$$
 és  $R \cap S = S \cap R$ .

Az unió és a metszet műveletek asszociatívak:

$$R \cup (S \cup T) = (R \cup S) \cup T$$
 és  $R \cap (S \cap T) = (R \cap S) \cap T$ .

A különbség művelet általában nem kommutatív:

$$R - S \neq S - R$$
.





Ispány

Relációkalkulus

Márton

### H almazműve letek

# (a) HALLGATÓ

#### Vn Kn László Kovács Szabó Mária Kiss István Takács József Horváth Erzsébet Tóth János Fazekas Ilona

Vn

Szabó

(c) Kovács

#### OKTATÓ

01111110				
Vnév	Knév			
Nagy	Zoltán			
Varga	Gábor			
Kovács	László			
Du dás	Péter			
Szabó	Mária			

v	17	11	1 Т	0

Vnév	Knév
Nagy	Zoltán
Varga	Gábor
Kovács	László
Du dás	Péter
Szabó	Mária

Kn

László

Mária

$(\mathbf{d})$	Vn	Kn	
	Kiss	Istán	
	Takács	József	
	Horváth	Erzsébet	
	Tóth	János	
	Fazekas	Ilona	

(b)	Vn	Kn
	Kovács	László
	Szabó	Mári a
	Kiss	István
	Takács	József
	Horváth	Erzsébe
	Tóth	János

Fazekas

Nagy

Varga

Dudás

Ilona

Zoltán

Gábor

Péter

(e)	Vnév	Knév
	Nagy	Zolt án
	Varga	Gábor
	Dudás	Péter





lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgeb

Szelekció

át-----

H almazműve letek

Összekapcsolás

Függvények

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságor kifejezések

Kifejezesek Tartományalapí (b) HALLGATÓ  $\cup$  OKTATÓ

Mallgató – Oktató

HALLGATÓ ∩ OKTATÓ

OKTATÓ – HALLGATÓ

A feladat megoldása SQL-ben: UNION ( $\cup$ ), INTERSECT ( $\cap$ ) és EXCEPT (-) operátorok

SELECT \* FROM HALLGATÓ UNION [ALL]

SELECT \* FROM OKTATÓ;

SELECT \* FROM HALLGATÓ INTERSECT

SELECT \* FROM OKTATÓ;

SELECT \* FROM HALLGATÓ EXCEPT

SELECT \* FROM OKTATÓ;



lspány Márton

#### Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

## Relációalgebra

Projekció Átnevezés Halmazműve letel Összekapcsolás Összetett példák Függvények

### Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú

## Általános alakja

$$R(A_1, A_2, \ldots, A_n) \times S(B_1, B_2, \ldots, B_m)$$

- Két tetszőleges sémájú reláció között elvégezhető bináris művelet.
- Az eredményül kapott Q reláció egy n + m fokszámú reláció, melynek sémája:

$$Q(A_1, A_2, \ldots, A_n, B_1, B_2, \ldots, B_m).$$

■ |R|-rel és |S|-sel jelölve az eredeti két reláció számosságát, az eredményül kapott reláció számossága:

$$|R \times S| = |R| \cdot |S|$$
.

 Az eredményül kapott relációban az eredeti két reláció minden rekordjának összes lehetséges kombinációja szerepelni fog.



# Általános összekapcsolás

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

### Relációal gebra szelekció Projekció Átnevezés Halmazműveletek

Összekapcsolás Összetett példá Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

# Általános alakja

 $R\bowtie_{\langle \ddot{o}sszekapcsolási\ feltétel \rangle} S$ 

- Bináris művelet, operandusai  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  és  $S(B_1, B_2, ..., B_m)$  sémájú relációk.
- Az eredményül kapott Q egy n+m fokszámú reláció, melynek sémája:

$$Q(A_1, A_2, \ldots, A_n, B_1, B_2, \ldots, B_m).$$

Az eredményül kapott relációban benne lesz az R és az S relációk rekordjainak minden olyan kombinációja, amely kielégíti az összekapcsolási feltételt.



# Az összekapcsolási feltétel

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

### Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációa

Szelekció Projekció

Atnevezes
Halmazművelete
Összekapcsolás

Összetett pé Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú A join művelet összekapcsolási feltételének általános alakja ⟨feltétel⟩ AND⟨feltétel⟩ AND...AND⟨feltétel⟩,

### ahol

- lacktriangle mindegyik  $\langle \text{feltétel} \rangle A_i \Theta B_j$  alakú,
- A<sub>i</sub> az R attribútuma,
- B<sub>j</sub> az S attribútuma,
- az A<sub>i</sub> és B<sub>i</sub> attribútumok tartománya megegyezik,
- $\Theta$  egyike a  $\{=, \neq, <, >, \leq, \geq\}$  halmaz összehasonlító műveleteinek.

Az ilyen összekapcsolási feltétellel megadott általános összekapcsolási műveletet theta join műveletnek is nevezzük.

Az általános összekapcsolás SQL-ben:

SELECT \* FROM R, S WHERE összekapcsolási feltétel;





lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebr Szelekció Projekció

Atnevezes Halmazművelet Összekapcsolás Összetett példá

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifajazásak

Biztonságos kifejezések Tartományalapi

## Definíció

Azt az általános összekapcsolási műveletet, amelynek összekapcsolási feltételében csak az egyenlőségjel (=) szerepel összehasonlító műveleti jelként, egyenlőségen alapuló összekapcsolásnak vagy más szóval equijoin műveletnek nevezzük.

Az egyenlőségen alapuló összekapcsolás eredményeként kapott reláció minden rekordjában van legalább egy pár azonos érték.

A egyenlőségen alapuló összekapcsolás SQL-ben:

SELECT \* FROM R [INNER] JOIN S ON R.ID = S.ID;

Amennyiben a két reláció megegyező nevű összekapcsoló attribútumokkal rendelkezik, úgy az SQL-92 szabvány megengedi az alábbi egyenlőségen alapuló összekapcsolást:

SELECT \* FROM R INNER JOIN S USING(ID);



# Természetes összekapcsolás

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció Projekció Átnevezés Halmazműveletek Osszekapcsolás Összetett példák

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Az egyenlőségen alapuló összekapcsolás eredményeként kapott relációban – a rekordokban felbukkanó azonos értékpárok miatt – mindig találhatók "felesleges" értékek.

- A természetes összekapcsolás műveletét az egyenlőségen alapuló összekapcsolás műveletéből származtatjuk oly módon, hogy az ott kapott relációból eltávolítjuk az összekapcsolás alapjául szolgáló, a hozzájuk tartozó értékek egyenlősége miatt felesleges attribútumok egyikét.
- Az összekapcsolandó két relációban az összekapcsolás alapjául szolgáló attribútumok nevének meg kell egyezniük. (Ez azonban okozhat problémát is ha a műveletet nem átgondoltan használjuk. Ezért lehetőleg tartózkodjunk a használatától.)



# Természetes összekapcsolás

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció Projekció Átnevezés

Összekapcsolás Összetett példá Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú páldák

## Általános alakja

R \* S

- Az eredményül kapott reláció sémája az eredeti két reláció sémájának az attribútumait tartalmazza, ám az összekapcsolás alapjául szolgáló attribútumok közül páronként csak egyet.
- Az eredményül kapott reláció foka az eredeti két reláció fokszámának az összegénél annyival kevesebb, ahány azonos nevű attribútumot tartalmaznak.
- Az eredményül kapott reláció számossága 0-tól az eredeti relációk számosságainak szorzatáig terjedhet.

A természetes összekapcsolás SQL-ben:

SELECT \* FROM R NATURAL JOIN S;



# A relációalgebrai műveletek teljes halmaza

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal geb

Projekció

Halmazművelet Összekapcsolás

Összetett példá Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

Tartományalapú

Bebizonyítható, hogy a relációalgebrai operátorok

$$\{\sigma,\pi,\cup,-,\times\}$$

halmaza teljes halmaz, azaz bármelyik másik relációalgebrai művelet kifejezhető ezen halmazbeli operátorokkal végzett műveletek sorozataként.

### Példa

$$R \cap S \equiv (R \cup S) - ((R - S) \cup (S - R))$$

## Példa

$$R \bowtie_{\langle \text{feltétel} \rangle} S \equiv \sigma_{\langle \text{feltétel} \rangle}(R \times S)$$



lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra szelekció Projekció Átnevezés Halmazműveletek

Összekapcsolás Összetett példá Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú

## Általános alakja

 $R \div S$ 

- Jelöljük Z-vel az R sémáját alkotó attribútumok halmazát, X-szel az S sémáját alkotó attribútumok halmazát! Az osztás művelete akkor hajtható végre, ha  $X \subseteq Z$ .
- Jelöljük T-vel az eredmény relációt! Legyen Y = Z X! Ekkor Y lesz a T sémáját alkotó attribútumok halmaza.
- A hányados művelet az alábbi műveletek sorozataként fogható fel:

$$T_1 \leftarrow \pi_Y(R)$$

$$T_2 \leftarrow \pi_Y((S \times T_1) - R)$$

$$T \leftarrow T_1 - T_2$$





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Projekció

Átnevezés

Halmazművelet Összekapcsolás

Összetett j

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságo kifejezések

Tartomá nya

(a)

### SZSZ PSZ

5252_1 52		
$D \operatorname{sz} \operatorname{sz}$	Psz	
1 650109 0812	1	
1 650109 0812	2	
2 620915 3134	3	
1 720731 2985	1	
1 720731 2985	2	
2 551208 2219	2	
2 551208 2219	3	
2 551208 2219	10	
2 551208 2219	20	
1 680119 6749	30	
1 680119 6749	10	
2 690329 1099	10	
2 690329 1099	30	
1 410620 4902	30	
1 410620 4902	20	
1 371110 4519	20	

### KOVÁCS PSZ

no mes_	•
Psz	
1	
2	

### SZSZ

I		Szsz	
	1	650109	0812
	1	720731	2985

(b)

A al

a2

a4

a1 b2 a3 b2 a2 b3 a3 b3 a4 b3

a1 b4 a2 b4 a3 b4

В		A
b1		a1
b1		a2
b1		a3
b1		

Т

 $\mathbf{S}$ 

_
В
b1
b4





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgel

Szelekció

Átnevezés

Halmazművelet Összekapcsolás

Összetett példá Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú  $\square$  SZSZ(Szsz)  $\leftarrow$  SZSZ PSZ  $\div$  KOVÁCS PSZ

(b)  $T \leftarrow R \div S$ 

Megvalósítás SQL-ben:

CREATE TABLE T1 AS SELECT Y FROM R; CREATE TABLE T2 AS (SELECT Y FROM S,T1 EXCEPT T1); SELECT \* FROM T1 EXCEPT SELECT \* FROM T2:



# Példa

4. előadás: Lekérdező nyelvek

> Ispány Márton

Összetett példák

Relációkalkulus

Adjuk meg az összes női dolgozó hozzátartozója nevét a dolgozó nevével együtt!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebra

Átnevezés Halmazművelete

Összetett példák Függvények

Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg az összes női dolgozó hozzátartozója nevét a dolgozó nevével együtt!

NŐI DOLGOZÓK  $\leftarrow \sigma_{\mathsf{Nem}='\mathsf{N}'}(\mathsf{DOLGOZO})$ 

DOLG\_NEVEK  $\leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v},\mathsf{Szsz}}(\mathsf{N\~OI}_\mathsf{DOLGOZ\acute{O}K})$ 

 $\mathsf{TÉNY\_HTART} \leftarrow (\mathsf{DOLG\_NEVEK} \bowtie_{\mathsf{Szsz}=\mathsf{Dszsz}} \mathsf{HOZZATARTOZC}$ 

 $\mathsf{EREDM} \mathsf{ENY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v},\mathsf{Hozz\acute{a}tartoz\acute{o}}} \ \mathsf{n\acute{e}v} (\mathsf{T\acute{E}NY\_HTART})$ 





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

### Relációal gebra Szelekció

Átnevezés Halmazművelete

Összekapcsolas Összetett példák

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg az összes női dolgozó hozzátartozója nevét a dolgozó nevével együtt!

NŐI\_DOLGOZÓK  $\leftarrow \sigma_{\text{Nem}='\text{N}'}(\text{DOLGOZÓ})$ DOLG\_NEVEK  $\leftarrow \pi_{\text{Vnév},\text{Knév},\text{Szsz}}(\text{NŐI}\_\text{DOLGOZÓK})$ TÉNY\_HTART  $\leftarrow (\text{DOLG}\_\text{NEVEK} \bowtie_{\text{Szsz}=\text{Dszsz}} \text{HOZZÁTARTOZÓ}$ EREDMÉNY  $\leftarrow \pi_{\text{Vnév},\text{Knév},\text{Hozzátartozó}}$  név $(\text{TÉNY}\_\text{HTART})$ 

Egyetlen kifejezéssel felírva:

 $\pi_{\text{Vn\'ev},\text{Kn\'ev},\text{Hozz\'atartoz\'o}\_\text{n\'ev}}(\sigma_{\text{Nem}='\text{N'}}(DOLGOZ\acute{O} \bowtie_{\text{Szsz}=\text{Dszsz}} HOZZ\acute{A}TARTOZ\acute{O}))$ 





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgel

Atnevezés

Halmazműve letel Összekapcsolás

Összetett példák Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

Biztonságos kifejezések Tartományalapú Példák Adjuk meg az összes női dolgozó hozzátartozója nevét a dolgozó nevével együtt!

 $N\tilde{O}I\_DOLGOZ\acute{O}K \leftarrow \sigma_{Nem='N'}(DOLGOZ\acute{O})$ 

 $\mathsf{DOLG\_NEVEK} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v},\mathsf{Szsz}}(\mathsf{N\~OI\_DOLGOZ\acute{O}K})$ 

TÉNY\_HTART  $\leftarrow$  (DOLG\_NEVEK  $\bowtie_{Szsz=Dszsz}$  HOZZÁTARTOZÓ EREDMÉNY  $\leftarrow$   $\pi_{Vn\acute{e}v,Kn\acute{e}v,Hozz\acute{a}tartoz\acute{o}}$   $\stackrel{n\acute{e}v}{\text{n\'e}v}$  (TÉNY\_HTART)

Egyetlen kifejezéssel felírva:

 $\pi$ Vnév,Knév,Hozzátartozó\_név $(\sigma$ Nem='N'(DOLGOZÓ $\bowtie_{Szsz=Dszsz}$ HOZZÁTARTOZÓ))

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Vnev, Knev, Hozzatartozo\_nev FROM DOLGOZO d, HOZZATARTOZO h WHERE d.Szsz=h.Dszsz AND Nem='N';



# Az elemi relációalgebra műveletek során létrejövő relációk

4. előadás: Lekérdező nvelvek

> Ispány Márton

Összetett példák

Relációkalkulus

NŐI DOLGOZÓK

DOLG NEVER Yniv Kniv

Hervich Erreibet 2 52 83 15 2 124

DOLG HOZZÁTARTOZÓK

2 33 324 5 2 2 35 2 3 3 32 4 5 22 15 2 52 13 15 2 10 4 2 3 5 12 15 22 15 Anno 2 52 19 15 2 10 4 2 5 5 10 15 22 19

14 3821 4812 Viktoria 1986, forth 5. 69 132 9 1199 2 2 69 122 9 1199 2 3 3 12 15 22 19

2 53 122 5 103 1 5 5 1 103 15 12 Rides TÉNYLEGES HOZZÁTARTOZÓK 2 33 328 5 2 2 38 2 3 3 32 85 22 25 Mais

EREDMÉNY Knév Herráterteri név





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

zelekció

P rojekció

Halmarművelet

Összetett példák

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus

Kvantorok

kifejezések Tartomány Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

## Relációalgebr

Projekció Átnevezés

Összetett példák

Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!

$$\begin{split} & \text{KUTATÁS\_OSZT} \leftarrow \sigma_{\text{On\'ev}='\text{Kutat\'as'}}(\text{OSZT\'ALY}) \\ & \text{KUTATÁS\_DOLG} \leftarrow (\text{KUTATÁS\_OSZT} \bowtie_{\text{Osz\'am}=\text{Osz}} \text{DOLGOZ\'O}) \\ & \text{EREDM\'ENY} \leftarrow \pi_{\text{Vn\'ev},\text{Kn\'ev},\text{Lakc\'im}}(\text{KUTATÁS} \text{DOLG}) \end{split}$$





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebr szelekció Projekció

Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás

Összetett példák Függvények Csoportosítás Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalap Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!

 $\mathsf{KUTATAS}_{\mathsf{OSZT}} \leftarrow \sigma_{\mathsf{On\acute{e}v}=\mathsf{'Kutat\acute{a}s'}}(\mathsf{OSZT\acute{A}LY})$ 

KUTATÁS\_DOLG  $\leftarrow$  (KUTATÁS\_OSZT  $\bowtie_{Oszám=Osz}$  DOLGOZÓ) EREDMÉNY  $\leftarrow \pi_{Vn\acute{e}v,Kn\acute{e}v,Lakc\acute{e}m}$  (KUTATÁS DOLG)

Egyetlen kifejezéssel felírva:

 $\pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v},\mathsf{Lakc\acute{i}m}}(\sigma_{\mathsf{On\acute{e}v}='\mathsf{Kutat\acute{a}s'}}(\mathsf{OSZT\acute{A}LY} \bowtie_{\mathsf{Osz\acute{a}m}=\mathsf{Osz}} \mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

Ahogy a példán látható, az összekapcsolás és a szelekció műveletek sorrendje felcserélhető, de akár az általános összekapcsolás helyett természetes összekapcsolást is használhatnánk egy átnevezést követően.





```
 előadás:
Lekérdező
nyelvek
```

lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Projekció Átnevezés Halmazművelet

Összekapcsolás Összetett példák

Függvé nye k Cso portosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Páldák Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!

KUTATÁS OSZT  $\leftarrow \sigma_{\text{On\'ev}='\text{Kutat\'as'}}(\text{OSZT\'ALY})$ 

 $\mathsf{KUTAT\acute{A}S\_DOLG} \leftarrow (\mathsf{KUTAT\acute{A}S\_OSZT} \bowtie_{\mathsf{Osz\acute{a}m} = \mathsf{Osz}} \mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

 $\mathsf{EREDM\acute{E}NY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v},\mathsf{Lakc\acute{i}m}}(\mathsf{KUTAT\acute{A}S\_DOLG})$ 

Egyetlen kifejezéssel felírva:

 $\pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v},\mathsf{Lakc\acute{i}m}}(\sigma_{\mathsf{On\acute{e}v}=\mathsf{'Kutat\acute{a}s'}}(\mathsf{OSZT\acute{A}LY} \bowtie_{\mathsf{Osz\acute{a}m}=\mathsf{Osz}} \mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

Ahogy a példán látható, az összekapcsolás és a szelekció műveletek sorrendje felcserélhető, de akár az általános összekapcsolás helyett természetes összekapcsolást is használhatnánk egy átnevezést követően.

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Vnev, Knev, Lakcim FROM OSZTALY o, DOLGOZO d WHERE o.Oszam=d.Osz AND Onev='Kutatas';





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Átnevezés

Halmazművelete

Összetett példák

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét, lakcímét és születési dátumát!





lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

Relációalgebr

Szelekció Projekció

H almazművelete

Összetett példák Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét, lakcímét és születési dátumát!

 $\mathsf{KECSKEM\acute{E}TI}\_\mathsf{PROJ} \leftarrow \sigma_{\mathsf{Phelysz\acute{i}n}='\mathsf{Kecskem\acute{e}t'}}(\mathsf{PROJEKT})$ 

 $\mathsf{IR}\_\mathsf{OSZT} \leftarrow \big(\mathsf{KECSKEM\acute{E}TI}\_\mathsf{PROJ} \bowtie_{\mathsf{Osz}=\mathsf{Osz\acute{a}m}} \mathsf{OSZT\acute{A}LY}\big)$ 

 $\mathsf{PROJ}_{\mathsf{OSZT}}_{\mathsf{VEZ}} \leftarrow (\mathsf{IR}_{\mathsf{OSZT}} \bowtie_{\mathsf{Vez}_{\mathsf{szsz}=\mathsf{Szsz}}} \mathsf{DOLGOZO})$ 

 $\mathsf{EREDM} \mathsf{ENY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Pszám},\mathsf{Oszám},\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Lakc\acute{i}m},\mathsf{Szd\acute{a}tum}}(\mathsf{PROJ}\_\mathsf{OSZT}\_\mathsf{VEZ})$ 





Ispány Márton

Összetett példák

Relációkalkulus

Példa

Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét. lakcímét és születési dátumát!

KECSKEMÉTI PROJ  $\leftarrow \sigma_{\mathsf{Phelvsz\acute{i}n}=\mathsf{'Kecskem\acute{e}t'}}(\mathsf{PROJEKT})$ 

IR  $OSZT \leftarrow (KECSKEMÉTI PROJ \bowtie_{Osz=Oszám} OSZTÁLY)$ 

PROJ OSZT VEZ  $\leftarrow$  (IR OSZT  $\bowtie_{\text{Vez szsz}=\text{Szsz}}$  DOLGOZÓ)

 $\mathsf{EREDM\acute{E}NY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Psz\acute{a}m},\mathsf{Osz\acute{a}m},\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Lakc\acute{i}m},\mathsf{Szd\acute{a}tum}}(\mathsf{PROJ\_OSZT\_VE})$ 

A feladat megoldását egyetlen kifejezéssel is felírhatjuk mely alapián a feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Pszam, Oszam, Vnev, Lakcim, Szdatum FROM PROJEKT p. OSZTALY o. DOLGOZO d WHERE o.Oszam=d.Osz AND o.Vez szsz=d.Szsz AND Phelyszin='Kecskemet';





> Ispány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

Relációalgebra

zelekció

P rojekció

Összekapcsolás Összetett példák

Osszetett példé Függvények

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságos

Tartománya

Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik minden olyan projekten dolgoznak, amit az 5-ös osztály irányít!





lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Szelekció

Átnevezés Halmazműve lete

Összetett példák

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik minden olyan projekten dolgoznak, amit az 5-ös osztály irányít!

OSZT5\_PROJ(Psz)  $\leftarrow \pi_{Psz\acute{a}m}(\sigma_{Osz=5}(PROJEKT))$ DOLG\_PROJ(Szsz, Psz)  $\leftarrow \pi_{Dszsz,Psz}(DOLGOZIK\_RAJTA)$ E\_DOLG\_SZSZ  $\leftarrow$  DOLG\_PROJ  $\div$  OSZT5\_PROJ EREDMÉNY  $\leftarrow \pi_{Vn\acute{e}v,Kn\acute{e}v}(E\_DOLG\_SZSZ*DOLGOZÓ)$ 





> lspány Márton

Bevezető

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekcio .

Projekció

H almazműve let

Összetett példák

Függvé nye k Cso portosítás

Relációkalkulu s

K vantorok

Tartomá nyala

Adjuk meg azon projektek projektszámait, amelyekhez köze van 'Kovács' vezetéknevű dolgozónak, akár a projekten munkálkodó dolgozóként, akár a projektet irányító osztály vezetőjeként!





> Ispány Márton

Összetett példák

Relációkalkulus

Adjuk meg azon projektek projektszámait, amelyekhez köze van 'Kovács' vezetéknevű dolgozónak, akár a projekten munkálkodó dolgozóként, akár a projektet irányító osztály vezetőjeként!

 $KOVACSOK(Dszsz) \leftarrow \pi_{Szsz}(\sigma_{Vn\acute{e}v='Kov\acute{a}cs'}(DOLGOZ\acute{O}))$ KOVÁCS MUNKÁS PROJ  $\leftarrow \pi_{Psz}(DOLGOZIK RAJTA * KOVÁCSOK$  $VEZETŐK \leftarrow \pi_{Vn\acute{e}v.Osz\acute{a}m}(DOLGOZÓ\bowtie_{Szsz=Vez} Szsz OSZTÁLY)$ KOVÁCS IR OSZT(Osz)  $\leftarrow \pi_{Osz\acute{a}m}(\sigma_{Vn\acute{e}v='Kov\acute{a}cs'}(VEZETŐK))$ KOVÁCS IR PROJ  $\leftarrow \pi_{\mathsf{Psz\acute{a}m}}(\mathsf{KOV\acute{A}CS}\ \mathsf{IR}\ \mathsf{OSZT} * \mathsf{PROJEKT})$ EREDMÉNY ← (KOVÁCS MUNKÁS PROJ∪KOVÁCS IR PROJ)





Ispány Márton

Összetett példák Relációkalkulus  $\pi_{\mathsf{Psz}}(\mathsf{DOLGOZIK\_RAJTA} \bowtie_{\mathsf{Dszsz=Szsz}}(\pi_{\mathsf{Szsz}}(\sigma_{\mathsf{Vn\acute{e}v='Kov\acute{a}cs'}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}}))$  $\cup \pi_{\mathsf{Psz}}((\pi_{\mathsf{Oszám}}(\sigma_{\mathsf{Vn\acute{e}v}=\mathsf{'Kov\acute{a}cs'}}(\pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Osz\acute{a}m}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}})))$ 

```
Adjuk meg azon projektek projektszámait, amelyekhez köze van
'Kovács' vezetéknevű dolgozónak, akár a projekten munkálkodó
dolgozóként, akár a projektet irányító osztály vezetőjeként!
KOVACSOK(Dszsz) \leftarrow \pi_{Szsz}(\sigma_{Vn\acute{e}v='Kov\acute{a}cs'}(DOLGOZ\acute{O}))
KOVÁCS MUNKÁS PROJ \leftarrow \pi_{\mathsf{Psz}}(\mathsf{DOLGOZIK} \ \mathsf{RAJTA} * \mathsf{KOVÁCSOP})
\mathsf{VEZET\tilde{O}K} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Osz\acute{a}m}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}} \bowtie_{\mathsf{Szsz=Vez}} \mathsf{oszTALY})
KOVÁCS IR OSZT(Osz) \leftarrow \pi_{Osz\acute{a}m}(\sigma_{Vn\acute{e}v='Kov\acute{a}cs'}(VEZETŐK))
KOVÁCS IR PROJ \leftarrow \pi_{\mathsf{Psz\acute{a}m}}(\mathsf{KOV\acute{A}CS} \ \mathsf{IR} \ \mathsf{OSZT} * \mathsf{PROJEKT})
EREDMÉNY ← (KOVÁCS MUNKÁS PROJ∪KOVÁCS IR PROJ)
Egyetlen kifejezéssel felírva:
```

 $\bowtie_{\mathsf{Szsz}=\mathsf{Vez}} \mathsf{szsz} \mathsf{OSZTALY}) \bowtie_{\mathsf{Oszam}=\mathsf{Osz}} \mathsf{PROJEKT})$ 





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Projekció

Atnevezés

Összekapcsolás Összetett példák

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Tartomá nyala

Adjuk meg azon projektek projektszámait, amelyekhez köze van 'Kovács' vezetéknevű dolgozónak, akár a projekten munkálkodó dolgozóként, akár a projektet irányító osztály vezetőjeként!





lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebr

Átnevezés Halmazművelete

Összetett példák

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg azon projektek projektszámait, amelyekhez köze van 'Kovács' vezetéknevű dolgozónak, akár a projekten munkálkodó dolgozóként, akár a projektet irányító osztály vezetőjeként! A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Pszam FROM DOLGOZO d, DOLGOZIK\_RAJTA dr WHERE dr. Dszsz=d. Szsz AND d. Vnev='Kovacs' UNION SELECT Pszam FROM DOLGOZO d, OSZTALY o, PROJEKT p WHERE d. Szsz=o. Vez\_szsz AND o. Oszam=p. Osz AND d. Vnev='Kovacs':





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

zelekcio

Projekció -

H almazműve lete

Összetett példák

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Tartomá nyala j

Adjuk meg azon projektek projektszámait, amelyekhez köze van 'Kovács' vezetéknevű dolgozónak, akár a projekten munkálkodó dolgozóként, akár a projektet irányító osztály vezetőjeként!





lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgeb

Szelekció

Átnevezés

H almazműve lete

Összetett példák

Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Adjuk meg azon projektek projektszámait, amelyekhez köze van 'Kovács' vezetéknevű dolgozónak, akár a projekten munkálkodó dolgozóként, akár a projektet irányító osztály vezetőjeként! Beágyazott SELECT használatával hatékonyabb (nagyobb számosságú relációk esetén gyorsabb) megoldást kapunk:

SELECT Pszam FROM DOLGOZIK\_RAJTA dr INNER JOIN
(SELECT Szsz FROM DOLGOZO d WHERE Vnev='Kovacs') ksz
ON dr.Dszsz=ksz.Szsz
UNION
SELECT Pszam FROM PROJEKT p INNER JOIN
(SELECT Oszam FROM OSZTALY o INNER JOIN
(SELECT Szsz DOLGOZO d WHERE Vnev='Kovacs') ksz
ON ksz.Szsz=o.Vez szsz) osz ON osz.Oszam=p.Osz;





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

zelekció

Projekció

Halmazművelet

Összetett példák

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságos

Tartomány

Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!





> lspány Márton

Bevezet

lekérdező nyelvek

### Relációal gebi Szelekció

Projekció Átnevezés

Összekapcsolás

Összetett példák Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

$$\begin{split} & \text{OSSZES\_DOLG} \leftarrow \pi_{\text{Szsz}}(\text{DOLGOZO}) \\ & \text{DOLG\_HTVAL}(\text{Szsz}) \leftarrow \pi_{\text{Dszsz}}(\text{HOZZÁTARTOZO}) \\ & \text{DOLG\_HT\_NÉLKÜL} \leftarrow (& \text{OSSZES\_DOLG} - \text{DOLG\_HTVAL}) \\ & \text{EREDMÉNY} \leftarrow \pi_{\text{Vnév.Knév}}(\text{DOLG\_HT\_NÉLKÜL} * \text{DOLGOZO}) \end{split}$$





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

### Relációal gebra Szelekció

Átnevezés Halmazművelete

Összetett példák Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

 $\ddot{\mathsf{OSSZES}}_{\mathsf{DOLG}} \leftarrow \pi_{\mathsf{Szsz}}(\mathsf{DOLGOZO})$ 

 $DOLG\_HTVAL(Szsz) \leftarrow \pi_{Dszsz}(HOZZÁTARTOZÓ)$ 

DOLG\_HT\_NÉLKÜL ← (ÖSSZES\_DOLG – DOLG\_HTVAL)

 $\mathsf{EREDM\acute{E}NY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v}}(\mathsf{DOLG\_HT\_N\acute{E}LK\ddot{U}L} * \mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

Egyetlen kifejezéssel felírva:

 $\pi_{\mathsf{Vn\'ev},\mathsf{Kn\'ev}}((\pi_{\mathsf{Szsz}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}}) - \rho_{\mathsf{Szsz}}(\pi_{\mathsf{Dszsz}}(\mathsf{HOZZ\acute{A}TARTOZ\acute{O}}))) * \mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

A Dszsz attribútum Szsz-re történő átnevezése elhagyható.



> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebi

Projekció Átnevezés Halmazművelete

Összetett példák

Fuggve nye k Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Páldák Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

ÖSSZES DOLG  $\leftarrow \pi_{S_{ZSZ}}(DOLGOZO)$ 

DOLG HTVAL(Szsz)  $\leftarrow \pi_{Dszsz}(HOZZÁTARTOZÓ)$ 

 $\mathsf{DOLG\_HT\_N\acute{E}LK\ddot{U}L} \leftarrow (\ddot{\mathsf{OSSZES\_DOLG}} - \mathsf{DOLG\_HTVAL})$ 

 $\mathsf{EREDM\acute{E}NY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v}}(\mathsf{DOLG\_HT\_N\acute{E}LK\ddot{U}L} * \mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

Egyetlen kifejezéssel felírva:

 $\pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v}}((\pi_{\mathsf{Szsz}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}}) - \rho_{\mathsf{Szsz}}(\pi_{\mathsf{Dszsz}}(\mathsf{HOZZ\acute{A}TARTOZ\acute{O}}))) * \mathsf{DOLGOZ\acute{O}})$ 

A Dszsz attribútum Szsz-re történő átnevezése elhagyható.

A feladat megoldása SQL-ben:

 ${\sf SELECT\ Vnev}\ ,\ {\sf Knev}\ ,\ {\sf Szsz\ FROM\ DOLGOZO}$ 

EXCEPT

SELECT Vnev, Knev, Szsz FROM DOLGOZO d, HOZZATARTOZO WHERE d.Szsz=h.Dszsz:





> Ispány Márton

Összetett példák

Relációkalkulus

Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

## Relációalgebi

Szelekció Projekció

H almazműve lete

Összetett példák

Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!

 $VEZETŐK(Szsz) \leftarrow \pi_{Vez szsz}(OSZTÁLY)$ 

 $\mathsf{DOLG\_HTVAL}(\mathsf{Szsz}) \leftarrow \pi_{\mathsf{Dszsz}}(\mathsf{HOZZ\acute{A}TARTOZ\acute{O}})$ 

 $\mathsf{VEZET} \tilde{\mathsf{O}} \mathsf{\_HTVAL} \leftarrow (\mathsf{VEZET} \tilde{\mathsf{O}} \mathsf{K} \cap \mathsf{DOLG} \mathsf{\_HTVAL})$ 

 $\mathsf{EREDM\acute{E}NY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v}}(\mathsf{VEZET\~O}_\mathsf{HTVAL} * \mathsf{DOLGOZ\'O})$ 





> lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

Relációal gebra szelekció Projekció

Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás

Összetett példák Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!

 $VEZETŐK(Szsz) \leftarrow \pi_{Vez\_szsz}(OSZTÁLY)$ 

 $\mathsf{DOLG\_HTVAL}(\mathsf{Szsz}) \leftarrow \pi_{\mathsf{Dszsz}}(\mathsf{HOZZATARTOZO})$ 

 $\mathsf{VEZET} \tilde{\mathsf{O}}_{-}\mathsf{HTVAL} \leftarrow (\mathsf{VEZET} \tilde{\mathsf{O}}\mathsf{K} \cap \mathsf{DOLG}_{-}\mathsf{HTVAL})$ 

 $\mathsf{EREDM\acute{E}NY} \leftarrow \pi_{\mathsf{Vn\acute{e}v},\mathsf{Kn\acute{e}v}}(\mathsf{VEZET\~O\_HTVAL} * \mathsf{DOLGOZ\acuteO})$ 

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT d.Vnev, d.Knev FROM DOLGOZO d INNER JOIN (SELECT Vez\_szsz FROM OSZTALY INTERSECT SELECT Dszsz AS Vez\_szsz FROM HOZZATARTOZO) sz ON d.szsz=sz.Vez\_szsz;



# Általánosított projekció

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgeb

Projekció Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú A projekció műveletének általánosítása, amely megengedi attribútumok különböző függvényeinek szerepeltetését a projekció attribútumlistájában.

## Általános alakja

 $\pi_{\langle \mathsf{attribútumok}\ \mathsf{feletti}\ \mathsf{függvénylista} \rangle}(R)$ 

Az (attribútumok feletti függvénylista) az R reláció attribútumai felett definiált függvények egy listája, amely tartalmazhat aritmetikai, dátum, konverziós és más függvényeket, továbbá konstansokat. Akkor hasznos amikor származtatott értékeket akarunk a lekérdezés oszlopaiban megjeleníteni. A használható függvények listája bővíthető az RDBMS fejlődésével.



# Példa általánosított projekció

4. előadás: Lekérdező nvelvek

> Ispány Márton

Függyények

Relációkalkulus

```
Reláció:
```

DOLGOZÓ(Szsz, Fizetés, Levonás, Dolgozott év)

A report tartalmazza az alábbi oszlopokat:

Nettó fizetés = Fizetés - Levonás

B
onumber on Solution Boundary = 20000 \* Dolgozott év

Adó = 0.27 \* Fizetés



# Példa általánosított projekció

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebr szelekció

Átnevezés Halmazművelete

Összetett pá Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú

```
Reláció:
```

DOLGOZÓ(Szsz, Fizetés, Levonás, Dolgozott\_év)

A report tartalmazza az alábbi oszlopokat:

Nettó\_fizetés = Fizetés - Levonás

Bónusz = 20000 \* Dolgozott\_év

Adó = 0.27 \* Fizetés

 $\mathsf{REPORT} \leftarrow \! \rho_{\mathsf{Szsz, Netto\_fizetés, Bónusz, Adó}}$ 

 $(\pi_{\mathsf{Szsz},\mathsf{Fizet\acute{e}s}-\mathsf{Levon\acute{a}s},20000*\mathsf{Dolgozott}\_\acute{e}\mathsf{v},0.27*\mathsf{Fizet\acute{e}s}}(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}}))$ 

# Példa általánosított projekció

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

```
Relációalgebra
Szelekció
Projekció
Átnevezés
```

Összekapcsolás Összetett példá Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

```
Reláció:
```

DOLGOZÓ(Szsz, Fizetés, Levonás, Dolgozott\_év)

A report tartalmazza az alábbi oszlopokat:

Nettó\_fizetés = Fizetés - Levonás Bónusz = 20000 \* Dolgozott\_év Adó = 0.27 \* Fizetés

```
\begin{aligned} \mathsf{REPORT} \leftarrow & \rho_{\mathsf{Szsz,\ Nett\acute{o}}\_fizet\acute{e}s,\ B\acute{o}nusz,\ Ad\acute{o}} \\ & \left(\pi_{\mathsf{Szsz,Fizet\acute{e}s}-\mathsf{Levon\acute{e}s},20000*\mathsf{Dolgozott}} \right. \\ & \left. \left(\pi_{\mathsf{Szsz,Fizet\acute{e}s}-\mathsf{Levon\acute{e}s},20000*\mathsf{Dolgozott}} \right. \\ & \left. \left(\pi_{\mathsf{Szsz,Fizet\acute{e}s}} \right) \right) \right. \end{aligned}
```

A feladat megoldása SQL-ben:

```
SELECT Szsz, Fizetes—Levonas AS ''Netto fizetes'', 20000*Dolgozott_ev AS ''Bonusz'', 0.27*Fizetes AS ''Ado'' FROM DOLGOZO;
```



# Csoportképző függvények és csoportosítás

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relacióalgeb

Projekció Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás

Összetett példál Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok

K vanto ro k Bi z tonságos kifejezések Tartomá nyala pú

- A relációalgebra alapműveleteivel szintén nem lehet kifejezni az alábbi típusú kéréseket:
  - A reláció összes rekordján (matematikai) összegző függvény, pl. összeg vagy átlag, használata egyes attribútumokra. Ilyen az összes dolgozó átlagfizetése vagy darab száma.
  - Az adatbázis rekordjainak csoportosítása egy (vagy több) attribútum alapján, majd összegző függvény használata ezen csoportokon egyesével. Például, a dolgozók fizetésének az átlaga irodánként.
- A legelterjedtebben használt összegző (csoportképző) függvények: AVERAGE, MAXIMUM, MINIMUM, COUNT, SUM.

## Általános alakja

 $\langle \mathsf{csoportos}(\mathsf{to}, \mathsf{attribútumlista}) \mathcal{A} \langle \mathsf{függvénylista} \rangle(R)$ 



# Példa csoportképző függvényre

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

Összekapcsolás

Osszetett pe

Csoportosítás

Relációkalkulus

K vantorok

Tartomány

Listázzuk ki minden egyes irodára az iroda számát, az ott dolgozók számát és az átlagfizetésüket.



# Példa csoportképző függvényre

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

Halmazművelet

Osszekapcsol

Osszetett p

Csoportosítás

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Tartomá nyala

Listázzuk ki minden egyes irodára az iroda számát, az ott dolgozók számát és az átlagfizetésüket.

```
hoIroda, Dolg_száma, Átlag_fizetés (
\langle {\sf Iroda} \rangle {\cal A} \langle {\sf COUNT Szsz, AVERAGE Fizetés} \rangle ({\sf DOLGOZO}))
```



# Példa csoportképző függvényre

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

# Relációal gebra

Átnevezés Halmazművelet

Összetett péld Függvények Csoportosítás

\_ .. ... .. .

RelációKalkuluS Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Listázzuk ki minden egyes irodára az iroda számát, az ott dolgozók számát és az átlagfizetésüket.

```
hoIroda, Dolg_száma, Átlag_fizetés (
\langle {\sf Iroda} \rangle {\cal A} \langle {\sf COUNT Szsz, AVERAGE Fizetés} \rangle ({\sf DOLGOZO}))
```

A feladat megoldása SQL-ben:

```
SELECT Iroda, COUNT(*), AVG(Fizetes) FROM DOLGOZO GROUP BY Iroda;
```



lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebr Szelekció Projekció Átnevezés

Összekapcsolás Összetett példál Függvények Csoportosítás

Relációkalkulu

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

### Relációkalkulusok

A relációs adatmodellnek az elsőrendű predikátumkalkulusra épülő deklaratív, nonprocedurális absztrakt lekérdező nyelvei.

Míg egy relációalgebrai kifejezés azt írja le, hogy hogyan (milyen kiértékelési sorozatot követően) kapjuk meg a lekérdezni kívánt adatokat, a relációkalkulusok kifejezései azt írják le, hogy mit (milyen követelményeknek, feltételeknek eleget tevő adatokat) szeretnénk eredményképpen látni.

### Fajtái

- Rekordalapú relációkalkulus (sorok felett operál)
- Tartományalapú relációkalkulus (oszlopok felett operál)

# Kifejezés a rekordalapú relációkalkulusban

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgo Szelekció

Atnevezés
Halmazműveletel
Összekapcsolás
Összetett példák

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományala

# A kifejezés <mark>általános</mark> alakja

 $\{t_1.A_j, t_2.A_k, \ldots, t_n.A_m \mid \mathsf{FELT\acute{E}TEL}(t_1, t_2, \ldots, t_n, t_{n+1}, t_{n+2}, \ldots, t_{n+s})\}$ 

## A kifejezés általános alakjában

- $t_1, t_2, \ldots, t_n, t_{n+1}, t_{n+2}, \ldots, t_{n+s}$  rekordváltozók, melyek közül  $t_1, t_2, \ldots, t_n$  szabadok, míg  $t_{n+1}, t_{n+2}, \ldots, t_{n+s}$  kötöttek,
- minden egyes A; annak a relációnak az attribútuma, amelyen az őt minősítő t rekordváltozó felveszi az értékeit,
- a FELTÉTEL a rekordalapú relációkalkulus logikai formulája.

# \$OR

4. előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

### Relációalgeb

Projekció Átnevezés

H almazműve lete Összekapcsolás

Összetett pél Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Biztonsagos kifejezések Tartományalapú  $\blacksquare$   $R(t_i)$ , ahol

R egy reláció jelölésére szolgál,

■ t<sub>i</sub> egy rekordváltozó

Ez az atomi formula írja le azt, hogy a  $t_i$  rekordváltozó tartománya az a reláció, amelyet R jelöl.

 $\mathbf{2}$   $t_i.A$  op  $t_j.B$ 

3  $t_i.A \text{ op } c \text{ vagy } c \text{ op } t_j.B$ 

A 2. és 3. pont atomi formuláiban

**op** az összehasonlító operátorok  $\{=, \neq, <, >, \leq, \geq\}$  halmazából egy operátor,

■ t<sub>i</sub> és t<sub>i</sub> rekordváltozók,

■ A annak a relációnak egy attribútuma, amelyen t; veszi fel az értékeit.

**B** annak a relációnak egy attribútuma, amelyen  $t_j$  veszi fel az értékeit.

• c egy konstans érték a kifejezésben szereplő attribútum tartományából.



# Az atomi formulák igazságértékei

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció Projekció Átnevezés

Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példák Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok

Biztonságos kifejezések Tartományalapi Az atomi formulák mindegyike – a rekordok tetszőleges kombinációja esetén – rendelkezik egy igazságértékkel: vagy IGAZ, vagy HAMIS értékű.

- Általában egy t rekordváltozó felveheti értékként az univerzum (a modellezett világ) összes lehetséges rekordját. Az R(t) alakú atom esetén, ha t egy olyan rekordhoz van hozzárendelve, amely eleme az R-rel jelölt relációnak, akkor az atom IGAZ, egyébként HAMIS.
- A 2-es és 3-as típusú atomok esetén, ha a rekordváltozók úgy vannak hozzárendelve a rekordokhoz, hogy a rekordok megadott attribútumainak az értékei kielégítik a feltételt, akkor az atom IGAZ, egyébként HAMIS.



# Formulák rekurzív definíciója

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgeb szelekció

Átnevezés Halmazműveletel Összekapcsolás

Összekapcsolás Összetett példá Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

kifejezések Tartományalapí Példák Egy formula atomi formuláknak az AND, OR és NOT logikai összekötőjelekkel történő összekapcsolásával építhető fel.

### Definíció

- Minden atomi formula formula.
- 2 Ha  $F_1$  és  $F_2$  formulák, akkor  $(F_1 \text{ AND } F_2)$ ,  $(F_1 \text{ OR } F_2)$ , NOT  $(F_1)$  és NOT  $(F_2)$  is formula.

Ezen formulák igazságértéke az őket alkotó  $F_1$  és  $F_2$  részformulákból származtatható a következőképpen:

- a)  $(F_1 \text{ AND } F_2) \text{ IGAZ}$ , ha  $F_1$  és  $F_2$  is IGAZ, egyébként HAMIS.
- $(F_1 \ \mathbf{OR} \ F_2)$  HAMIS, ha  $F_1$  és  $F_2$  is HAMIS, egyébként IGA7.
- **NOT**  $(F_1)$  IGAZ, ha  $F_1$  HAMIS, és HAMIS, ha  $F_1$  IGAZ.
- **INOT**  $(F_2)$  IGAZ, ha  $F_2$  HAMIS, és HAMIS, ha  $F_2$  IGAZ.



# Az egzisztenciális és az univerzális kvantor

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció Projekció Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás Összetett páldák

Relációkalkulus Rekordalapú

K vanto ro k Bi z tonságos kifejezések Tartomá nyala p Egy rekordváltozót egy kifejezésben szabadnak vagy kötöttnek definiálhatunk a következő szabályok szerint:

- Egy rekordváltozó előfordulása szabad egy F formulában, ha F atomi formula.
- Egy t rekordváltozó előfordulása szabad vagy kötött egy logikai összekötőjellel alkotott formulában az (F<sub>1</sub> AND F<sub>2</sub>), (F<sub>1</sub> OR F<sub>2</sub>), NOT (F<sub>1</sub>) és NOT (F<sub>2</sub>) alakú formulákban attól függően, hogy szabad vagy kötött F<sub>1</sub>-ben vagy F<sub>2</sub>-ben (ha előfordul bennük).
- Egy t rekordváltozónak minden F-beli szabad előfordulása kötött az  $F' = (\exists t)(F)$  vagy  $(\forall t)(F)$  alakú F'-ben. A rekordváltozót az F'-beli kvantor köti.





> lspány Márton

#### Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

#### Relációalgebr szelekció

Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás

Összetett példál Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Példa

 $F_1$ : d.Onév = 'Kutatás'

 $F_2: (\exists t)(d.\mathsf{Oszám} = t.\mathsf{Osz})$ 

■  $F_3$ :  $(\forall d)(d.\text{Vez szsz} = '2 551208 2219')$ 

A d rekordváltozó szabad az  $F_1$  és  $F_2$  formulákban, míg a  $(\forall)$  kvantor által kötött az  $F_3$  formulában.

A t rekordváltozó a  $(\exists)$  kvantor által kötött az  $F_2$  formulában.



# Kvantorokat tartalmazó formulák rekurziója

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció

Atnevezés
Halmazművelete
Összekapcsolás
Összetett példák
Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok

Biztonságos kifejezések Tartományalap

### Definíció

- II Ha F egy formula, akkor  $(\exists t)(F)$  is az, ahol t egy rekordváltozó.
- 2 Ha F egy formula, akkor  $(\forall t)(F)$  is az, ahol t egy rekordváltozó.

A kvantorokat tartalmazó formulák igazságértéke a következőképpen alakul:

- a) A  $(\exists t)(F)$  formula IGAZ, ha az F formula IGAZ valamely (legalább egy) olyan rekord esetén, amely t F-beli szabad előfordulásaihoz van rendelve, egyébként HAMIS.
- **b)** A  $(\forall t)(F)$  formula IGAZ, ha az F formula IGAZ minden olyan rekord esetén, amely t F-beli szabad előfordulásaihoz van rendelve, egyébként HAMIS.

# Univerzális és egzisztenciális kvantorokat tartalmazó formulák átalakítása 55

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalge Szelekció

Átnevezés Halmazművelete

Összekapcsolás Összetett példá

. Relációkalkulus Rekordalapú Kvantomk

Biztonságos kifejezések Tartományalapú A matematikai logikából ismert transzformációk az univerzális és egzisztenciális kvantorokat tartalmazó formulákra:

- $(\forall x)(P(x)) \equiv \mathsf{NOT} \ (\exists x)(\mathsf{NOT} \ (P(x)))$
- $\blacksquare$   $(\exists x)(P(x)) \equiv \mathsf{NOT}\ (\forall x)(\mathsf{NOT}\ (P(x)))$ 
  - $(\forall x)(P(x) \text{ AND } Q(x)) \equiv$ NOT  $(\exists x)(\text{NOT } (P(x)) \text{ OR NOT}(Q(x)))$
  - $(\forall x)(P(x) \text{ OR } Q(x)) \equiv$ NOT  $(\exists x)(\text{NOT } (P(x)) \text{ AND } \text{NOT}(Q(x)))$
- $(\exists x)(P(x) \text{ OR } Q(x)) \equiv$ NOT  $(\forall x)(\text{NOT } (P(x)) \text{ AND } \text{NOT}(Q(x)))$
- $(\exists x)(P(x) \text{ AND } Q(x)) \equiv$ NOT  $(\forall x)(\text{NOT } (P(x)) \text{ OR NOT}(Q(x)))$

lgazak továbbá még az alábbi összefüggések:

- $(\forall x)(P(x)) \Rightarrow (\exists x)(P(x))$
- NOT  $(\exists x)(P(x)) \Rightarrow \text{NOT } (\forall x)(P(x))$





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

Athevezes

Összekapcsolás

Összetett

Függvényel

Relációkalkulus

K vanto ro k

Biztonságos kifejezések Tartományalag Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció Projekció Átnovezás

Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példál Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok

Biztonságos kifejezések Tartományalap Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!

```
 \{ t. \mathsf{Vn\acute{e}v}, t. \mathsf{Kn\acute{e}v}, t. \mathsf{Lakc\acute{e}m} \mid \mathsf{DOLGOZ\acute{O}}(t) \ \mathbf{AND} \ (\exists d) \\ (\mathsf{OSZT\acute{A}LY}(d) \ \mathbf{AND} \ d. \mathsf{On\acute{e}v} = \mathsf{'Kutat\acute{a}s'} \ \mathbf{AND} \ d. \mathsf{Osz\acute{a}m} = t. \mathsf{Osz}) \}
```

A feltételeket bevezető vonal (|) előtt csak szabad rekordváltozók állhatnak. A példában t az egyetlen szabad változó. Ha egy rekord kielégíti a példában megadott feltételt, akkor eredményképpen megkapjuk a Vnév, Knév és Lakcím attribútumok értékeit. A DOLGOZÓ(t) és OSZTÁLY(d) kijelöli t és d számára a tartományrelációkat. A d.Onév = 'Kutatás' egy szelekciós feltétel, amely megfelel a relációalgebra szelekció műveletének, míg a d.Oszám = t.Osz egy összekapcsoló (join) feltétel, ami hasonló célokat szolgál, mint a relációalgebra általános összekapcsolási művelete.





> lspány Márton

Bevezet

lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

H-l-----

Összekapcsolás

Függvények

Relációkalkulus

Relációkalkulu:

Kvantorok

Biztonságos kifejezések Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebra

Szelekció Projekció

Atnevezés Halmazművelete

Összetett pé

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalan Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik! A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT d.Vnev, d.Knev, d.Lakcim
FROM OSZTALY o, DOLGOZO d
WHERE o.Oszam=d.Osz AND o.Onev='Kutatas';





lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

Összekapcsolás

Osszetett p

Csoportositas

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságos

Tartomá nyala

Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét, lakcímét és születési dátumát!





> lspány Márton

#### Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

#### Relációal gebra Szelekció

Átnevezés Halmazművelete Összekancsolás

Összetett pél Függvények

### Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét, lakcímét és születési dátumát!

```
\{p.Pszám, p.Osz, m.Vnév, m.Szdátum, m.Lakcím \mid PROJEKT(p)\}
```

**AND** DOLGOZÓ(m) **AND** p.Phelyszín = 'Kecskemét'

**AND**  $((\exists d)(\mathsf{OSZTALY}(d))$ 

 $\textbf{AND} \ p.\mathsf{Osz} = d.\mathsf{Oszám} \ \textbf{AND} \ d.\mathsf{Vez\_szsz} = m.\mathsf{Szsz})) \, \}$ 





lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

Relációal gebr szelekció Projekció

Atnevezes Halmazművelete Összekapcsolás

Osszekapcsolás Összetett példá Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok

Bi ztonságos kifejezések Tartomá nyala pú Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét, lakcímét és születési dátumát!

```
\{p.\mathsf{Pszám}, p.\mathsf{Osz}, m.\mathsf{Vnév}, m.\mathsf{Szdátum}, m.\mathsf{Lakcím} \mid \mathsf{PROJEKT}(p)\}
AND DOLGOZÓ(m) AND p.\mathsf{Phelyszín} = \mathsf{'Kecskemét'}
```

**AND**  $((\exists d)(\mathsf{OSZTALY}(d))$ 

**AND** p.Osz = d.Oszám **AND** d.Vez  $szsz = m.Szsz)) }$ 

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT p. Pszam, p. Oszam, d. Vnev, d. Lakcim, d. Szdatu FROM PROJEKT p, OSZTALY o, DOLGOZO d WHERE o. Oszam=d. Osz AND o. Vez\_szsz=d. Szsz AND p. Phelyszin='Kecskemet';





> Ispány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekcić

Átnevezés

n almazmuve let

Összetett n

Függvényel

Relációkalkulus

Kelációkalkulus

Kvantorok

Biztonságos kifejezések

Tartomá ny

Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik az 5-ös osztály által irányított valamelyik projekten dolgoznak!





lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

## Relációalgebr

Projekció Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példák

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapi Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik az 5-ös osztály által irányított valamelyik projekten dolgoznak!

```
{ e.Vnév, e.Knév | DOLGOZÓ(e)
```

**AND**  $((\exists x)(\exists w)(\mathsf{PROJEKT}(x))$  **AND**  $\mathsf{DOLGOZIK}_{\mathsf{RAJTA}}(w)$ 

**AND** x.Osz = 5 **AND** w.Dszsz = e.Szsz **AND** x.Pszám = w.Psz))





Relációkalkulus

K vanto rok

olyan projekten dolgoznak, amit az 5-ös osztály irányít! Ispány Márton

Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik minden





lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgebr

Drojekció

Átnevezés

H almazmuve lete

Összetett p

Függvények Csoportosítás

Relációkalkulus

Rekordalapů

Kvantorok

Biztonságos

kifejezések

Tartományala

Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik minden olyan projekten dolgoznak, amit az 5-ös osztály irányít!

```
{ e.Vn\acute{e}v, e.Kn\acute{e}v \mid DOLGOZ\acute{O}(e) AND ((\forall x)(NOT (PROJEKT(x)) OR NOT (x.Osz = 5) OR ((\exists w)(DOLGOZIK_RAJTA(w) AND w.Dszsz = e.Szsz AND x.Psz\acute{a}m = w.Psz))))}
```





lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

#### Relációalgel Szelekció

Projekció Átnevezés

Halmazművelete

Összetett példá Függvények

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságos kifejezések

kifejezések Tartományalapú Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik minden olyan projekten dolgoznak, amit az 5-ös osztály irányít!

```
 \begin{split} & \{ \ e. \mathsf{Vn\'{e}v}, e. \mathsf{Kn\'{e}v} \ | \ \mathsf{DOLGOZ\'O}(e) \ \ \mathbf{AND} \ \ ((\forall x)(\mathsf{NOT} \ \ (\mathsf{PROJEKT}(x)) \\ & \mathsf{OR} \ \ \mathsf{NOT} \ \ (x. \mathsf{Osz} = 5) \ \ \mathsf{OR} \ \ ((\exists w)(\mathsf{DOLGOZIK\_RAJTA}(w) \\ & \mathsf{AND} \ \ w. \mathsf{Dszsz} = e. \mathsf{Szsz} \ \ \mathbf{AND} \ \ x. \mathsf{Psz\'{a}m} = w. \mathsf{Psz})))) \, \} \end{split}
```

A könnyebb megértést segítendő, ezt a lekérdezést komponenseire bonthatjuk a következőképpen:

```
\{ e.Vnév, e.Knév \mid DOLGOZÓ(e) \text{ AND } F' \}
F' = ((\forall x)(\text{NOT } (\text{PROJEKT}(x)) \text{ OR } F_1))
F_1 = \text{NOT } (x.\text{Osz} = 5) \text{ OR } F_2
F_2 = ((\exists w)(\text{DOLGOZIK\_RAJTA}(w) \text{ AND } w.\text{Dszsz} = e.\text{Szsz} \text{ AND } x.\text{Pszám} = w.\text{Psz}))
```





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

Atnevezes

Összekapcsolás

Összetett pé

Függvé nye k

Relációkalkulus

Rekordalapú

Kvantorok Biztonságos

kifejezések Tartomá nyala

Tartomány Páldák Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik minden olyan projekten dolgoznak, amit az 5-ös osztály irányít!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebr szelekció

Projekció Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás

Függvé nye k Cso po rto sí tás

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapi Adjuk meg azon dolgozók vezeték- és keresztnevét, akik minden olyan projekten dolgoznak, amit az 5-ös osztály irányít! Egy transzformációt elvégezve:

```
{ e.Vnév, e.Knév | DOLGOZÓ(e) AND (NOT (\exists x)(PROJEKT(x) AND (x.Osz = 5) AND (NOT (\exists w)(DOLGOZIK_RAJTA(w)
```

**AND** w.Dszsz = e.Szsz **AND**  $x.Pszám = w.Psz))))}$ 





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

Halmazműve let

Összekapcsolás

Függvények

Relációkalkulus

Relaciokalkulu Balaadalaan

Kvantorok

Biztonságos kifejezések Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Daniel Late

Projekci

H almazműve let

Összetett p

Függvé nye k

Relációkalkulus

Rekordalapů

Kvantorok

Biztonságos

kifejezések

Tartományala

Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

```
\{e.Vnév, e.Knév \mid DOLGOZÓ(e) \text{ AND (NOT } (\exists d)(HOZZÁTARTOZÓ(d) \text{ AND } e.Szsz = d.Dszsz))\}
```





> lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

# Relációal geb

Átnevezés Halmazművelete

Összetett példi Függvények

### Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

```
 \{ e. Vnév, e. Knév \mid DOLGOZÓ(e) \ \textbf{AND} \ (\textbf{NOT} \ (\exists d)(\texttt{HOZZÁTARTOZÓ}(d) \\ \textbf{AND} \ e. Szsz = d. Dszsz)) \}
```

Egy transzformációt elvégezve:

```
 \{ e. Vnév, e. Knév \mid \mathsf{DOLGOZO}(e) \ \mathbf{AND} \ ((\forall d)(\mathbf{NOT} \ (\mathsf{HOZZATARTOZO}(d)) \\ \mathbf{OR} \ \mathbf{NOT} \ (e. \mathsf{Szsz} = d. \mathsf{Dszsz}))) \}
```





```
 előadás:
Lekérdező
nyelvek
```

lspány Márton

#### Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

#### Relációalgebi szelekció Projekció

Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás Összetett példák Függyények

### Relációkalkulus Rekordalapú

```
Kvantorok
Biztonságos
kifejezések
Tartományalapi
```

Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

```
\{e.Vnév, e.Knév \mid DOLGOZÓ(e) \text{ AND (NOT } (\exists d)(HOZZÁTARTOZÓ(d) \text{ AND } e.Szsz = d.Dszsz))\}
```

Egy transzformációt elvégezve:

```
 \{ e. Vn\'{e}v, e. Kn\'{e}v \mid DOLGOZO(e) \ \textbf{AND} \ ((\forall d)(\textbf{NOT} \ (HOZZ\'{A}TARTOZO(d)) \\ \textbf{OR} \ \textbf{NOT} \ (e. Szsz = d. Dszsz))) \}
```

A feladat megoldása SQL-ben:

```
SELECT Vnev, Knev, Szsz FROM DOLGOZO
EXCEPT
SELECT d.Vnev, d.Knev, d.Szsz
FROM DOLGOZO d, HOZZATARTOZO h
WHERE d.Szsz=h.Dszsz:
```





> Ispány Márton

Bevezet

lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekcio

Atnevezés

Halmazmuvelete

Függvénye

Relációkalkulus

Relaciokalkulu

K vanto ro k

Biztonságos kifejezések

Tartományal

Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebra szelekció

Projekció Átnevezés

Halmazművelete

Összetett p

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalap Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!

 $\{\, e. \mathsf{Vn\'{e}v}, e. \mathsf{Kn\'{e}v} \mid \mathsf{DOLGOZ\'O}(e)$ 

AND  $((\exists d)(\exists p)(\mathsf{OSZTALY}(d)))$  AND  $(\exists d)(\exists p)(\mathsf{OSZTALY}(d))$ 

 $\mathbf{AND}\ e.\mathsf{Szsz} = d.\mathsf{Vez\_szsz}\ \mathbf{AND}\ p.\mathsf{Dszsz} = e.\mathsf{Szsz}))\,\}$ 





lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció Projekció

Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példá

Relációkalkulus

Kvantorok Biztonságo

kifejezések Tartományalapi Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!

```
{ e.Vnév, e.Knév | DOLGOZÓ(e)

AND ((\exists d)(\exists p)(OSZTÁLY(d) AND HOZZÁTARTOZÓ(p)

AND e.Szsz = d.Vez szsz AND p.Dszsz = e.Szsz)) }
```

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT DISTINCT d. Vnev, d. Knev FROM DOLGOZO d INNER JOIN HOZZATARTOZO h ON d. Szsz=h. Dszsz;



> Ispány Márton

Relációkalkulus

Biztonságos kifejezések

### Definíció

Egy kifejezést biztonságosnak nevezünk, ha az eredményében szereplő összes érték a kifejezés tartományából való. Egy kifejezés tartománya az összes olyan érték halmaza, amelyek vagy előfordulnak konstansként a kifejezésben, vagy előfordulnak a kifejezésben hivatkozott relációk valamely rekordjában.

Α

$$\{t \mid NOT (DOLGOZO(t))\}$$

kifejezés egy nem biztonságos kifejezés, mert általában olyan rekordokat (és bennük olyan értékeket) is magában fog foglalni, amelyek kívül esnek a DOLGOZÓ reláció tartományán.



# Kifejezés a tartományalapú relációkalkulusban

 előadás: Lekérdező nyelvek

> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

### Relációalgebra

Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példál Függvények

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

Relációkalkulus

Tartomá nyala pú

# A kifejezés <mark>általános</mark> alakja

 $\{x_1, x_2, \dots, x_n \mid \mathsf{FELT\acute{E}TEL}(x_1, x_2, \dots, x_n, x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{n+s})\}$ 

## A kifejezés általános alakjában

- $x_1, x_2, \ldots, x_n, x_{n+1}, x_{n+2}, \ldots, x_{n+s}$  tartományváltozók, melyek közül  $x_1, x_2, \ldots, x_n$  szabadok, míg  $x_{n+1}, x_{n+2}, \ldots, x_{n+s}$  kötöttek,
- a FELTÉTEL a tartományalapú relációkalkulus logikai formulája.

# A kifejezés feltételében szereplő atomi formulák

 előadás: Lekérdező nyelvek

lspány Márton

#### Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

### Relációalgebra

Projekci

Atnevezės Halmazművelete

Összekapcsolás

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

Tartomá nyala pú

 $\blacksquare R(x_1,x_2,\ldots,x_j) \text{ ahol}$ 

R egy j fokú reláció jelölésére szolgál,

■ a  $x_i$ -k  $(1 \le i \le j)$  tartományváltozók.

Ez az atomi formula írja le azt, hogy az  $\langle x_1, x_2, \dots, x_j \rangle$ -hez tartozó értékek egy listája egy rekord az R relációban. Az egyszerűség és a jobb olvashatóság kedvéért gyakran

$$\{x_1, x_2, \dots, x_n \mid R(x_1x_2x_3) \text{ AND } \dots\}$$

alakban írjuk ezt az atomi kifejezést.

- 2  $x_i$  op  $x_j$
- $3 x_i \text{ op } c \text{ vagy } c \text{ op } x_j$ 
  - A 2. és 3. pont atomi formuláiban
    - **op** az összehasonlító operátorok  $\{=, \neq, <, >, \leq, \geq\}$  halmazából egy operátor,
    - x<sub>i</sub> és x<sub>j</sub> tartományváltozók,
    - c egy konstans érték a tartomány tartományából.





> lspány Márton

Bevezető

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekció

Átnevezés

A----I-----I

Összetett p

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok

kitejezések

Példák

Adjuk meg a Kovács László nevű dolgozók születési dátumát és lakcímét!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

### Relációalgebra

Szelekció

Projekcio

Halmazművelet

Összekapcsolás

Összetett j

Csoportosítás

#### Relációkalkulus Rekordalapú

Rekordalap Kvantorok

\_\_\_\_\_\_

Páldák

Adjuk meg a Kovács László nevű dolgozók születési dátumát és lakcímét!

{ 
$$uv \mid (\exists r)(\exists s)(\exists t)(\exists w)(\exists x)(\exists y)(\exists z)$$
  
(DOLGOZÓ( $rstuvwxyz$ ) **AND**  $r = 'Kovács'$  **AND**  $s = 'László'$ )}





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

### Relációalgebra Szelekció

Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példá

Csoportosítás Relációkalkulus

Relaciokalkulu Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg a Kovács László nevű dolgozók születési dátumát és lakcímét!

```
{ uv \mid (\exists r)(\exists s)(\exists t)(\exists w)(\exists x)(\exists y)(\exists z)
(DOLGOZÓ(rstuvwxyz) AND r = 'Kovács' AND s = 'László') }
```

Bizonyos esetekben, ha a kifejezés értelmét, ovashatóságát nem rontjuk vele, az alábbi egyszerűsítést végezhetjük el:

```
\{ uv \mid DOLGOZO('Kovács', 'Lászlo', t, u, v, w, x, y, z) \}
```





lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

# Relációal gebra

Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példál

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

kifejezések Tartományalapú Páldák Adjuk meg a Kovács László nevű dolgozók születési dátumát és lakcímét!

```
{ uv \mid (\exists r)(\exists s)(\exists t)(\exists w)(\exists x)(\exists y)(\exists z)
(DOLGOZÓ(rstuvwxyz) AND r = 'Kovács' AND s = 'László')}
```

Bizonyos esetekben, ha a kifejezés értelmét, ovashatóságát nem rontjuk vele, az alábbi egyszerűsítést végezhetjük el:

```
{ uv | DOLGOZÓ('Kovács', 'László', t, u, v, w, x, y, z) }
```

A feladat megoldása SQL-ben:

```
SELECT Szdatum, Lakcim FROM DOLGOZO WHERE Vnev='Kovacs' AND Knev='Laszlo';
```





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

P ro iekció

Atnevezés

n annazmuvelete

Összetett r

Függvé nye l

Relációkalkulus

Kvantorok

Kitejezesek

Tartomány

Tarton Példák Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!





> lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

# Relációal gebra

Projekció Átnevezés Halmazművele

Összetett p Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Páldák

Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!

 $\{ rsv \mid (\exists z)(\exists I)(\exists m)(\mathsf{DOLGOZO}(rstuvwxyz) \}$ 

**AND** OSZTÁLY(Imno) **AND** I = 'Kutatás' **AND** m = z)





Ispány Márton

Relációkalkulus

Páldák

Adjuk meg az összes olyan dolgozó nevét és lakcímét, aki a 'Kutatás' osztályon dolgozik!

```
\{ rsv \mid (\exists z)(\exists I)(\exists m)(DOLGOZO(rstuvwxyz) \}
 AND OSZTÁLY(lmno) AND l = 'Kutatás' AND m = z)
```

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Vnev, Knev, Lakcim FROM OSZTALY o, DOLGOZO d WHERE o. Oszam=d. Osz AND Onev='Kutatas':





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekci

Összekapcsolás

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos

T------

Tartom Páldák Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét, lakcímét és születési dátumát!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebr

Projekció

H almazműve lete

Összetett pé Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú

Rekordalapú K vantorok Biztonságos kifejezések

Páldák

Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét. lakcímét és születési dátumát!

 $\{ iksuv \mid (\exists j)(\exists m)(\exists n)(\exists t)(PROJEKT(hijk)) \}$ 

AND DOLGOZÓ(rstuvwxyz) AND OSZTÁLY(Imno)

**AND** k = m **AND** n = t **AND** j = 'Kecskemét'





> lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

### Relációalgebra Szelekció

Átnevezés Halmazművelete Összekapcsolás Összetett példá Függvények

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Páldák

Relációkalkulus

Minden kecskeméti projekt esetén adjuk meg a projekt számát, a projektet irányító osztály számát, valamint az osztályvezető vezetéknevét, lakcímét és születési dátumát!

```
{ iksuv \mid (\exists j)(\exists m)(\exists n)(\exists t)(\mathsf{PROJEKT}(hijk)

AND DOLGOZÓ(rstuvwxyz) AND OSZTÁLY(lmno)

AND k = m AND n = t AND j = \mathsf{'Kecskem\acute{e}t'} }
```

A feladat megoldása SQL-ben:

```
SELECT Pszam, Oszam, Vnev, Lakcim, Szdatum FROM PROJEKT p, OSZTALY o, DOLGOZO d WHERE o.Oszam=d.Osz AND o.Vez_szsz=d.Szsz AND Phelyszin='Kecskemet';
```





> lspány Márton

Bevezet

Absztrak lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekcio

Összekapcsolás

Függvények

. Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifojozások

Páldák

Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekcio

H almazműve lete

Osszekapcso

Függvények

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések

Tartomá Páldák Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

 $\{ rs \mid (\exists t)(\mathsf{DOLGOZO}(rstuvwxyz) \}$ 

 $\textbf{AND} \hspace{0.1cm} (\textbf{NOT} \hspace{0.1cm} (\exists \textit{I}) (\texttt{HOZZ\'ATARTOZ\'O}(\textit{Imnop}) \hspace{0.1cm} \textbf{AND} \hspace{0.1cm} \textit{t} = \textit{I}))) \hspace{0.1cm} \}$ 





lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

# Relációalgebr

Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás

Függvé nye k Cso po rto sí tás

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományalapú Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

```
\{ rs \mid (\exists t)(DOLGOZO(rstuvwxyz) \}
```

$$\textbf{AND} \hspace{0.1cm} (\textbf{NOT} \hspace{0.1cm} (\exists \textit{I}) (\texttt{HOZZ\'ATARTOZ\'O}(\textit{Imnop}) \hspace{0.1cm} \textbf{AND} \hspace{0.1cm} \textit{t} = \textit{I}))) \hspace{0.1cm} \}$$

Az univerzális kvantort használva az egyik egzisztenciális kvantor helyett, a kifejezés átírható:

```
\{ rs \mid (\exists t)(DOLGOZO(rstuvwxyz) \}
```

```
AND ((\forall l)(NOT (HOZZÁTARTOZÓ(lmnop)) OR NOT (t = l))))}
```





lspány Márton

Bevezet

Absztraki lekérdező nyelvek

```
nyelvek
Relációalg
```

Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás

Relációkalkulus

K vanto ro k Bi ztonságos kifejezések Tartomá nyala pi Adjuk meg azoknak a dolgozóknak a vezeték- és keresztnevét, akiknek nincs egyetlen hozzátartozójuk sem!

```
\{ rs \mid (\exists t)(\mathsf{DOLGOZO}(rstuvwxyz) \}
```

**AND** (NOT  $(\exists l)(HOZZÁTARTOZÓ(lmnop) AND <math>t = l)))$ }

Az univerzális kvantort használva az egyik egzisztenciális kvantor helyett, a kifejezés átírható:

```
\{ rs \mid (\exists t)(\mathsf{DOLGOZO}(rstuvwxyz) \}
```

 $\textbf{AND} \ ((\forall \textit{I})(\textbf{NOT} \ (\texttt{HOZZ\'ATARTOZ\'O}(\textit{Imnop})) \ \textbf{OR} \ \textbf{NOT} \ (t = \textit{I})))) \ \}$ 

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT Vnev, Knev, Szsz FROM DOLGOZO EXCEPT

SELECT Vnev, Knev, Szsz FROM DOLGOZO d, HOZZATARTOZO h
WHERE d Szsz=h Dszsz:





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgebra

Szelekció

Projekcio

H almazműve lete

Összekapcsolás

Függvények

. Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantom k

Kvantorok Biztonságos

nii ajazaran

Példák

Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációal gebra Szelekció

Átnevezés Halmazműveletel Összekapcsolás

Összetett pé Függvények

Relációkalkulus Rekordalapú Kvantorok

kifejezések

Tartomá

Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!

{  $rs \mid (\exists t)(\exists i)(\exists l)(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}}(rstuvwxyz) \ \mathsf{AND} \ \mathsf{OSZT\acute{A}LY}(hijk) \ \mathsf{AND} \ \mathsf{HOZZ\acute{A}TARTOZ\acute{O}}(lmnop) \ \mathsf{AND} \ t = j \ \mathsf{AND} \ l = t) }$ 





> lspány Márton

Bevezet

Absztrakt lekérdező nyelvek

Relációalgebra szelekció

Átnevezés Halmazműveletek Összekapcsolás Összetett példák

Relációkalkulus

Rekordalapú Kvantorok Biztonságos kifejezések Tartományala

Páldák

Adjuk meg azoknak az osztályvezetőknek a nevét, akiknek legalább egy hozzátartozójuk van!

```
{ rs \mid (\exists t)(\exists i)(\exists l)(\mathsf{DOLGOZ\acute{O}}(rstuvwxyz)) AND OSZTÁLY(hijk) AND HOZZÁTARTOZÓ(lmnop) AND t = i AND l = t) }
```

A feladat megoldása SQL-ben:

SELECT DISTINCT Vnev, Knev FROM DOLGOZO d INNER JOIN HOZZATARTOZO h ON d.Szsz=h.Dszsz;