2. RELATIONAL MODEL

Intro to Relational Model (2)

RELATIONAL QUERY LANGAUGES

: (관계 질의어) 사용자가 데이터베이스로부터 정보를 요청할 때 사용하는 언어

: 사용자의 요청을 받아들이고 수행하는 데 Relational Algebra(관계 대수) 사용

- Pure Languages : 실제 프로그래밍에는 사용할 수 없는 <u>이론적인 언어</u> (몇몇 pure language에는 SQL로 매핑 가능)
 - 1) Relational algebra (관계 대수)
 - : 원하는 결과를 얻기 위해 데이터의 처리 과정을 순서대로 기술하는 절차적인 언어
 - 2) Relational Calculus (관계 대수)
 - : 원하는 결과를 얻기 위해 데이터의 처리 과정을 순서대로 기술하는 절차적인 언어
 - 예) Tuple relational calculus, Domain relational calculus

RELATIONAL ALGEBRA

- 입력:하나 또는 그 이상의 relation
- 출력:하나의 relation
- Relational Operation
 - : Selection, Projection, Natural Join, Cartesian Product
- Set Operation (집합 연산)
 - : Union, Intersection, Set Difference

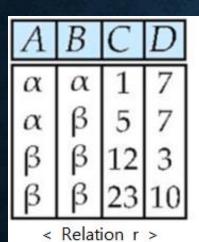
RELATIONAL ALGEBRA (관계 대수)

- 1개의 relation으로 수행하는 연산
 - 1. Selection(σ): σ조건식(연산이 수행될 relation)
 - 2. Projection (П): П(연산이 수행될 relation)
- 2개의 relation으로 수행하는 연산
 - 1. Natural Join (⋈): relation 이름1 ⋈ relation 이름2
 - 2. Cartesian Product (×): relation 이름1 × relation 이름2
 - 3. Union (∪): ∏attribute(relation1) ∪ ∏attribute(relation2)

SELECTION OF TUPLES (1)

- Query language가 제공하는 연산의 결과는 하나의 relation으로 표현
 - : 즉, 여러 개의 연산을 하나로 통합 가능함
- Selection 연산 : ' σ 조건(연산이 수행될 relation의 이름)'로 표기
 - : Relation r로부터 <u>조건을 만족하는 tuple 집합을 반환</u>하는 연산.
 - :시그마 기호(σ) 사용
 - 예) Selection tuple with A=B and D>5 \rightarrow σ A=B and D>5(r)

SELECTION OF TUPLES (2)



$$\sigma_{A = B \text{and } D > 5}(r)$$

- 1. A=B
- 2. D>5

	A	В	C	D		
1	α	α	1	7		
	α	β	5	7		
(β	β	12	3		
(β	B	23	10		
< Relation r >						

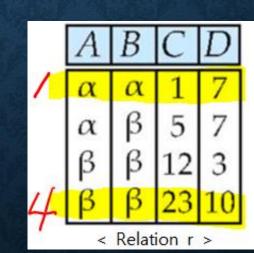
$$\sigma_{A = B \text{and } D > 5}(r)$$

- 1. A=B
- 2. D>5

	_	
α	1	7
β	5	7
β	12	3
β	23	0
	α β β	 α 1 β 5 β 12 β 23

$$\sigma_{A = B \text{and } D > 5}(r)$$

- 1. A=B
- 2. D>5



$$\sigma_{A=B \text{and } D>5}(r)$$

- 1. A=B
- 2. D>5

< Relation r >

3

SELECTION OF COLUMNS (ATTRIBUTES)

- Column을 고르는 연산
- Projection : ' Π 속성리스트(연산이 수행될 relation의 이름)'로 표기

: Relation r에서 주어진 속성들의 값으로만 구성된 tuple들을 반환.

: 파이 기호(Π) 사용. 예) Select A and C $\rightarrow \Pi$ A, C(r)

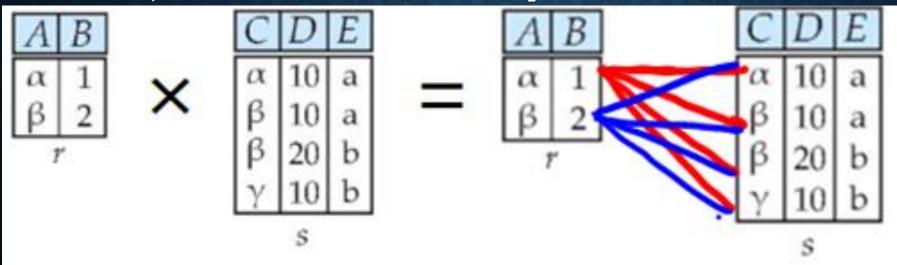
$A \mid B \mid C$	$\Pi_{A,C}(r)$	$A \mid C$		A C
α 10 1		α 1		a 1
α 20 1	\rightarrow	α 1	=	β 1
β 30 1		β 1		β 2
β 40 2		β 2		

CARTESIAN PRODUCT

• Cartesian Product: 'R x S'로 표기

: 두 Relation을 결합하는 연산.

그림 예) Relation r과 Relation s의 각 tuple들을 모두 결합하여 새로운 relation 반환

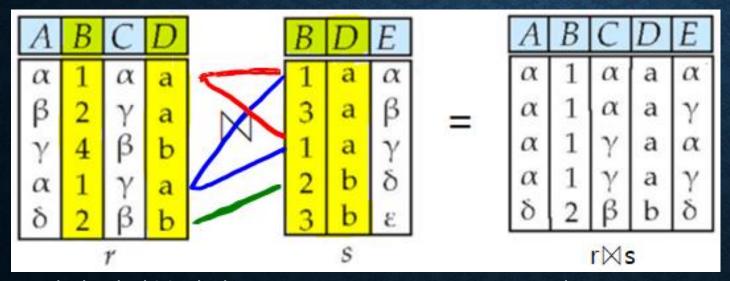


- r과 s의 모든 tuple들의 쌍을 tuple로 가진 새로운 relation이 Cartesian product의 결과가 됨.

NATURAL JOIN

• Natural Join: 'R?S'로 표기

: <u>두 relation을 연결</u>하는 연산, Relation r과 s의 <u>공통속성 (B, D)의 값이 같은 tuple끼리</u> <u>결합</u>한 tuple 집합을 반환, 공통속성은 결과 테이블에 한 번만 표기함.



- 결과 테이블에서 A, B, C, D는 relation r로부터, B, D, E는 relation s로부터 온 값임.

집합 연산

: 연산에 참여하는 두 relation이 호환 가능해야(같은 type의 값을 가져야) 한다.

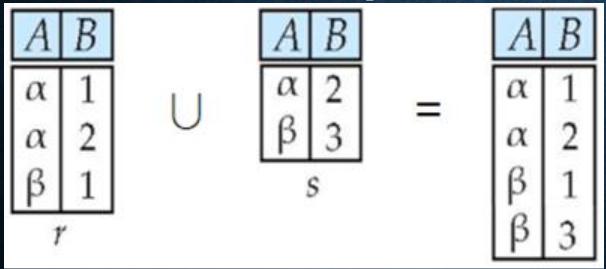
- 집합 연산의 제약조건
 - 1. 두 relation의 <u>속성 수</u>가 같아야 한다.
 - 2. 두 relation에서 <u>대응되는 속성의 도메인</u>이 같아야 한다. (이름이 달라도 도메인이 같으면 됨)
- 종류
 - 1. Union (합집합)
 - 2. Difference (차집합)
 - 3. Intersection (교집합)

UNION (합집합)

• Union (합집합): 'R ∪ S'로 표기

: Relation R과 S의 합집합을 반환

: Relation R과 S의 모든 tuple을 반환하며, 중복된 tuple은 한 번만 나타남

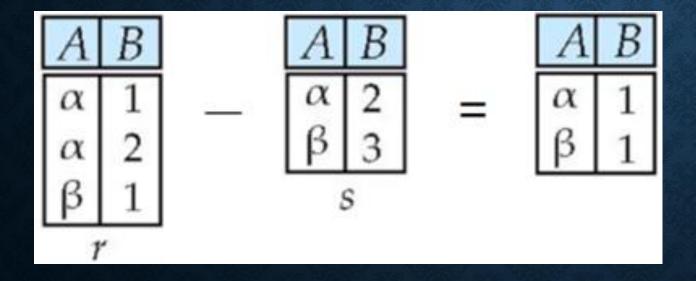


- 호환되는 두 relation의 합집합 결과에 <u>중복된 tuple은 한 번만 나타남</u>

DIFFERENCE (차집합)

• Set Difference (차집합): 'R-S'로 표기

: Relation R과 S의 차집합을 반환

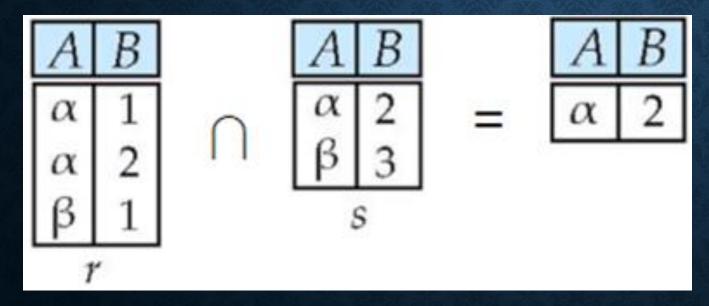


- 두 relation에 중복된 tuple을 제외한 나머지 tuple들의 집합이 반환됨.

INTERSECTION (교집합)

• Intersection (교집합): 'R∩S'로 표기

: Relation R과 S의 교집합을 반환



- 두 relation에 중복된 tuple들의 집합이 반환됨.