

# SQL 활용

# 관계형 데이터 모델

# 학습내용

- 관계형 데이터 모델의 구조와 연산
- 관계형 데이터 모델의 제약조건

# 학습목표

- 관계형 데이터 모델의 구조 및 연산을 사용할 수 있다.
- 관계형 데이터 모델의 제약조건을 설명할 수 있다.

#### 1. 데이터 모델

- ◆ 모델 D = 〈S, O, C〉
  - Structure: 구조
    - 데이터의 구조
      - 정적 성질, 개체 타입과 이들 간의 관계를 명세함
  - Operation : 연산
    - 데이터의 동적 성질
      - 개체 인스턴스를 처리하는 작업에 대한 명세
      - 데이터 조작 기법
  - Constraint : 제약조건
    - 데이터의 논리적 제약
      - 구조로부터 파생, 의미적 제약
      - 데이터 조작의 한계를 표현한 규정
  - 데이터 모델의 예

#### 예정수

- 정수(Integer)의 구조
  - -···-2, -1, 0, 1, 2, 3, ···
- 연산
  - 사칙 연산 : +, -, x, /
- 제약조건 : 정수의 세계로 한정함
  - 정수/정수 ⇨ 정의할 수 없는 경우가 있음
  - 5/2 ⇒ 2.5 : 정수가 아님

#### 2. 관계형 데이터 모델의 구조와 연산

- ◆ 관계형 데이터 모델을 사용하는 이유
  - 모델의 구조가 단순함
  - 집합 이론(Set Theory)이라는 수학적 이론에 기반하여 모델이 강건(Sound)함
  - SQL이라는 간단한 비절차적 언어로 사용하기 쉬움

#### ◆ 관계형 데이터 모델

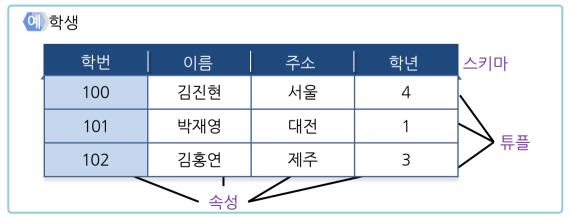
● 구조 : 릴레이션(또는 테이블)

● 연산 : 관계 대수(Relational Algebra)

● 제약조건 : 무결성(Integrity) 제약조건

#### ◆ 관계형 데이터 모델의 구조

- 릴레이션
- 2차원 테이블 형태
- 테이블의 행(Row) ⇒ 튜플
  - 릴레이션의 튜플들의 집합
- 테이블의 열(Column) ⇒ 속성(Attribute)
  - 도메인(Domain): 속성이 가질 수 있는 값의 범위



#### 2. 관계형 데이터 모델의 구조와 연산

#### ◆ 릴레이션의 특징

- ① 튜플의 유일성
  - 릴레이션은 튜플의 집합임
  - 집합은 중복을 허용하지 않음
- ② 튜플의 무순서성
  - 릴레이션은 튜플의 집합임
  - 집합에서 원소들 간의 순서는 없음
- ③ 속성(Attribute)의 무순서성
  - 릴레이션 스키마는 속성(Attribute)들의 집합임
- ④ 속성(Attribute)의 원자성(Atomicity)
  - 속성(Attribute)의 값은 원자값임
  - 논리적으로 더 분해할 수 없음

#### ◆ 관계형 데이터 모델의 연산

- 관계 대수(Relational Algebra)
- 관계 대수와 SQL
  - 관계 대수 : 시스템 관점
  - SOL: 사용자 위주

#### 2. 관계형 데이터 모델의 구조와 연산

- ◆ 관계 대수 연산자의 분류
  - 일반 집합 연산자
    - 합집합(UNION, U)
    - 교집합(INTERSECT, ∩)
    - 차집합(DIFFERENCE, -)
    - 카티션 프로덕트(CARTESIAN PRODUCT, ×)
    - 합병호환성
    - ∪, ∩, 연산의 피연산자(릴레이션)들이 지켜야 할 제약조건
      - ① 차수(Degree : 속성의 수)가 같아야 함
      - ② 대응되는 속성(Attribute) 쌍 별로 타입(또는 도메인)이 같아야 함
      - ③ 대응되는 속성(Attribute) 쌍 별로 의미(Semantic)가 같아야 함
      - ①, ② 조건의 시스템에서 확인해줌
      - ③ 조건은 사람이 해야 함

#### 예 몸무게(실수) U 키(실수)

• ①, ② 조건은 만족, 그러나 몸무게와 키를 합친 결과는 의미 없음

#### 2. 관계형 데이터 모델의 구조와 연산

- ◆ 관계 대수 연산자의 분류
  - 순수관계 연산자 : 릴레이션이 2차원 구조이기 때문에 유도되는 연산자
    - 셀렉트(Select : σ(Sigma))
      - A, B가 릴레이션 R의 속성(Attribute)일 때

$$\begin{array}{l} \sigma_{A\theta v}(R) \, = \, \{ \, r \, | \, r {\in} R \text{ and } r.A\theta v \, \} \\ \sigma_{A\theta v}(R) \, = \, \{ \, r \, | \, r {\in} R \text{ and } r.A\theta r.B \, \} \end{array}$$

- θ(Theta) : 비교 연산자
- {〈, 〉, ≤, ≥, =, ≠}, v: 상수
- 프로젝트(Project: Π(Pi))
  - A릴레이션 R(X)에서

$$Y\subseteq X$$
 이고  $Y=\{B_1, B_2, \cdots, B_m\}$  이면,  $\Pi_Y(R)=\{\langle r.B_1, \cdots, r.B_m \rangle \mid r \in R \}$ 

- 프로젝트(□)의 결과는 선택 조건을 만족하는 릴레이션의 수직적 부분집합(Vertical Subset)
  - 폐쇄성질
  - 중복된 튜플들은 제거됨
- 관계표현식의 예제

Π <sub>이름, 성적</sub> (σ <sub>학번=300</sub> (학생))				
학생	이름	학번	학과	성적
	김홍연	100	컴공	2.8
	강성민	200	컴공	3.9
	빈준길	300	전자	2.3
	이석주	400	기계	3.5

## 2. 관계형 데이터 모델의 구조와 연산

- ◆ 관계 대수 연산자의 분류
  - 순수관계 연산자 : 릴레이션이 2차원 구조이기 때문에 유도되는 연산자
    - 조인(JOIN,M)

R(X), S(Y),  $A \in X$ ,  $B \in Y$  에 대하여

 $R\mathbf{M}_{\Delta \Theta R} S = \{r \cdot s \mid r \in R \text{ and } s \in S \text{ and } (r.A\Theta s.B) \}$ 

A, B: 조인 속성(Join Attribute)

결과 차수 = R의 차수 + S의 차수

• 조인의 예

∏ <sub>교수이름</sub> (학생 <b>⋈</b> <sub>지도교수번호=교번</sub> 교수) = 이교수						
학생	학번	이름	지도교수번호	교수	교번	교수이름
	100	개똥이	3		1	민교수
	200	소똥이	1		2	박교수
	300	말똥이	2		3	이교수

- 자연 조인(**M**<sub>N</sub>)
  - 일반적으로 아무 말 없이 조인이라고 하면 "자연 조인"을 말함
  - 두 테이블에 공통으로 나타나는 속성에 대한 동등 조인으로 간주

#### 1. 키(Key)

#### ◆ 키(Key)의 개념

- 하나의 테이블 내에서 각 튜플의 유일하게 식별할 수 있는 속성(Attribute)들의 집합
- 실생활의 키
  - 하나의 자물쇠를 열수 있는 열쇠(키)는 오직 하나임
  - 생활의 편리성을 위하여 키를 복제하여 쓰지만 논리적으로는 하나임

#### ◆ 후보키(Candidate Key)

- 한 릴레이션 R(A1, ···, An)에 대한 속성의 집합 K={Ai,···, Aj}으로 다음과 같은 성질을 만족함
  - 유일성(Uniqueness) : 서로 다른 두 튜플의 속성집합 K의 값은 같지 않음
  - 최소성(Minimality): K는 서로 다른 두 튜플을 식별하기 위한 최소한의 속성들로만 이루어져 있음
- 릴레이션의 특징 : 튜플의 유일성
- 후보키 : 튜플의 유일성을 유지시키는 최소 속성 집합

학번	이름	지도교수번호
100	개똥이	3
200	소똥이	1
300	말똥이	2

- 유일성(Uniqueness)
  - {학번, 이름, 주소}가 같은 튜플은 없음
  - {학번, 이름}이 같은 튜플도 없음
  - {학번}이 같은 튜플도 없음
- 최소성
  - {학번}이 최소로 이루어져 있음

#### 후보키는 {학번}임

#### 1. 키(Key)

- ◆ 수퍼키(Super Key)
  - 유일성을 만족하는 속성 집합
  - 최소성을 만족하지 않아도 됨
  - 일반적으로 후보키는 수퍼키의 부분 집합임 ⇔ 수퍼키는 후보키를 포함함

#### ◆ 기본키(Primary Key)

- 하나의 릴레이션에는 후보키가 여러 개 있을 수 있음
- 여러 개의 후보키 중 DBA가 지정한 하나의 키임

#### ◆ 대체키(Alternative Key)

● 후보키 중 기본키를 제외한 나머지 후보키

학번	이름	주소	주민번호
100	개똥이	천안	xxx-xxxx1
200	소똥이	천안	xxx-xxxx4
300	말똥이	천안	xxx-xxxx2

- 후보키
  - {학번}
  - {주민번호}
- 수퍼키
  - 학번, 이름, 주소, 주민번호}
  - {학번, 이름, 주소}
  - {학번, 이름}
  - {이름, 주소, 주민번호} …
- 기본키 : {학번}
- 대체키 : {주민번호}

## 1. 키(Key)

#### ◆ 외래키

- 한 릴레이션 R1의 튜플과 다른 릴레이션 R2의 하나의 튜플과의 연관 관계를 표시하기 위하여 사용함
- R1의 속성집합 FK의 도메인이 R2의 기본키 일 때, FK를 R1의 외래키라 함
- R1을 참조 릴레이션, R2를 피참조 릴레이션이라고 함
  - R1과 R2가 다른 릴레이션일 필요는 없음

기본키	사번	이름	직급	관리자	
	1	개	사장	-	
	2	소	부장	1	외래키
	3	말	과장	2	
	4	닭	사원	3	

#### ◆ 개체 무결성

● 의미 : 서로 다른 두 튜플은 같을 수 없음

● 정의: 기본키 값은 언제고 어느 때고 NULL 값일 수 없음

## 1. 키(Key)

#### ◆ 참조 무결성

- 외래키 값은 피참조 릴레이션의 기본키 값이거나 NULL 값임
- 추가 지정을 통해 NULL을 가질 수 없다고 제약을 걸 수 있음

	외래키
이름	지도교수번호
개똥이	3
소똥이	1
말똥이	2
취똥이	-
닭똥이	9
	개똥이 소똥이 말똥이 취똥이

기본키 교수 교번 교수이름 1 민교수 2 박교수 3 이교수

■ 쥐똥이는 신입생이라 아직 지도교수 배정 안됨 ⇒ 아직 모름 ⇒ NULL

학생	,	외래키
학번	이름	지도교수번호
100	개똥이	3
200	소똥이	1
300	말똥이	2
400	취똥이	-
500	닭똥이	9

기몬키	교수
교번	교수이름
1	민교수
2	박교수
3	이교수

- 이런 튜플은 존재할 수 없음

## 1. 키(Key)

- ◆ 도메인 무결성
  - 속성(Attribute) 값은 해당 속성(Attribute) 도메인에 속한 값들 중 하나이어야 함
    - 대학생의 학년 도메인 : 1, 2, 3, 4
      - 9학년 또는 10학년은 존재할 수 없음
  - DBMS는 데이터베이스의 상태 변화(삽입, 갱신, 삭제)에도 항상 무결성 제약조건을 검사하고 유지시킴

## 1. 관계형 데이터 모델의 구조와 연산

- 데이터 모델
  - 구조
    - 데이터의 구조
    - 정적 성질, 개체 타입과 이들 간의 관계를 명세
  - 여사
    - 데이터의 동적 성질
    - 개체 인스턴스를 처리하는 작업에 대한 명세
    - 데이터 조작 기법
  - 제약조건
    - 데이터의 논리적 제약
    - 구조로 부터 파생, 의미적 제약
    - 데이터 조작의 한계를 표현한 규정

- 1. 관계형 데이터 모델의 구조와 연산
  - 관계형 데이터 모델의 구조와 연산
    - 관계형 데이터 모델의 구조
      - 릴레이션
      - 2차워 테이블 형태
      - 테이블의 행(Row) → 튜플
      - 테이블의 열(Column) → 속성(Attribute)
    - 일반 집합 연산자
      - 합집합(UNION, ∪)
      - 교집합(INTERSECT, ∩)
      - 차집합(DIFFERENCE, -)
      - 카티션 프로덕트(CARTESIAN PRODUCT, ×)
    - 순수관계 연산자
      - 실렉트(SELECT, σ)
      - 프로젝트(PROJECT, Π)
      - 조인(JOIN,**ᢂ**)
      - 디비전(DIVISION, ÷)

#### 2. 관계형 데이터 모델의 제약조건

#### **■** 키

- 하나의 테이블 내에서 각 튜플의 유일하게 식별할 수 있는 속성(Attribute)들의 집합
- 하나의 자물쇠를 열수 있는 열쇠(키)는 오직 하나임
- 후보키 (Candidate Key)
  - 한 릴레이션 R (A1, ···, An) 에 대한 속성의 집합
  - 유일성, 최소성
- 수퍼키(Super Key)
  - 유일성을 만족하는 속성 집합
  - 최소성을 만족하지 않아도 됨
- 기본키(Primary Key)
  - 하나의 릴레이션에는 후보키가 여러 개 있을 수 있음
  - 여러 개의 후보키 중 DBA가 지정한 하나의 키
- 대체키(Alternative Key)
  - 후보키 중 기본키를 제외한 나머지 후보키

#### 2. 관계형 데이터 모델의 제약조건

- 개체 무결성, 참조 무결성, 도메인 무결성
  - 개체 무결성
    - 의미: 서로 다른 두 튜플은 같을 수 없음
    - 정의: 기본키 값은 언제고 어느 때고 NULL값일 수 없음
  - 참조 무결성
    - 외래키 값은 피참조 릴레이션의 기본키 값이거나 NULL 값임
    - 추가 지정을 통해 NULL을 가질 수 없다고 제약을 걸을 수 있음
  - 도메인 무결성
    - 속성(Attribute) 값은 해당 속성(Attribute) 도메인에 속한 값들 중 하나이어야 함
  - DBMS는 데이터베이스의 상태 변화(삽입, 갱신, 삭제)에도 항상 무결성 제약조건을 검사하고 유지시킴