



### 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

# 2. 데이터베이스 관리 시스템에 대한 이해

# 2-1 정보 시스템

## □ 데이터(data)

- 현실 세계로부터 관찰이나 측정 등의 수단을 통하여 수집한 사실이나 값(value)

## ☑ 정보(information)

- 데이터를 가공한 결과를 의미
- 특정 상황에 대한 의사 결정을 내릴 수 있는 유용한 해석이나 데이터 상호간의 관계를 의미

## 1. 관계형 데이터 모델 구조

## 1-1 개요

- ☑ 1970년도 E. F. Codd 박사가 발표한 관계형 데이터 모델
  - 관계 데이터 모델(Relational Data Model)은 열(column)과 행(row)으로 이루어진 테이블(릴레이션)과 수학적으로 정의된 연산 들로 구성 [릴레이션 차수 (= 7)]



#### 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

## 1-2 릴레이션 (Relation)

- ☑ 열과 행으로 구성되는 테이블
- ☑ 릴레이션 스키마(relation scheme)과 릴레이션 인스턴스(relation instance)로 구성
- ☑ 릴레이션 스키마
  - 릴레이션 이름(R)과 릴레이션을 구성하는 속성 이름(A<sub>1</sub>,A<sub>2</sub>,A<sub>3</sub>,●●●,A<sub>n</sub>) 들의 합으로 표현하며, R(A<sub>1</sub>,A<sub>2</sub>,A<sub>3</sub>,●●●,A<sub>n</sub>)과 같이 표현
- ☑ 릴레이션 인스턴스
  - 어느 한 시점에 릴레이션 R에 포함되는 튜플(tuple)의 집합을 의미 하는 것으로 실제 값

## 1-2 릴레이션 (Relation)

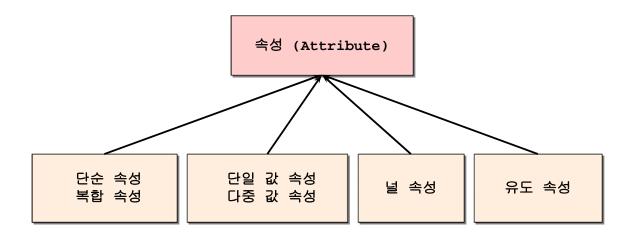
- ☑ 한 릴레이션에는 중복된 튜플이 존재하지 않는다
  - 한 릴레이션에 저장된 튜플들은 모두 유일한(unique) 특성을 지는 것
  - 기본 키(primary key)
- ☑ 한 릴레이션에 저장된 튜플들 간에는 순서가 없다
  - 키에 의하여 저장되는 것이 아니라 삽입(insert)된 순서에 따라 저장
- ☑ 한 릴레이션을 구성하는 속성들 간에는 순서가 없다
  - 릴레이션의 스키마는 릴레이션을 구성하는 속성들을 정의하는 것이지 속성들의 순서를 정의하는 것이 아님
- ☑ 모든 속성 값은 원자 값(atomic value)이다
  - 릴레이션의 속성들은 논리적으로 더 이상 분해할 수 없는 값

YD 예담직업전문학교

#### 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

## 1-3 속성 (Attribute)

☑ 릴레이션의 열(column)이며, 파일 시스템의 필드(field)에 해당



# 1-4 도메인 (Domain)

☑ 특정 속성이 가질 수 있는 원자 값들의 집합

통신공학

☑ 속성 유형을 만족한다고 하더라도 모든 속성 값들이 도메인은 아님

속성 이름	학번	이름	학과	학년	생일	
78 01	(S_NO)	(S_NAME)	(DEPT)	(YEAR)	(S_BIRTH)	
속성 유형	INT(7)	CHAR(10)	CHAR(10)	INT(1)	INT(6)	
. =			` ,	` ′	. ,	
	컴퓨 컴퓨	인 터공학 터과학 터교육 보공학		, k	인이 아님 서울특별시 보산광역시 내구광역시 방주광역시	\ \ \ \ \

YD 예담직업전문학교

대전광역시

인천광역시

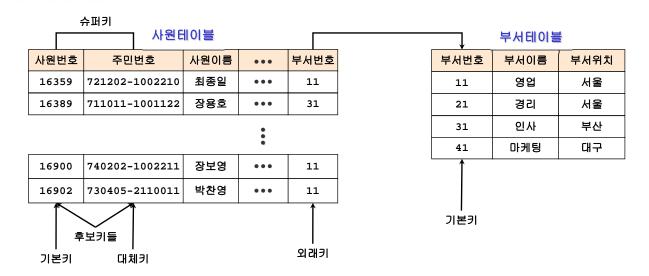
#### 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

# 2. 관계형 데이터 모델 제약

## 2-1 키 (Key)

- ☑ 릴레이션의 튜플을 유일하게 식별할 수 있는 속성의 집합
- ☑ 특성
  - 유일성(Uniqueness) 속성의 집합인 키의 내용이 릴레이션내에서 유일하다는 특성
  - 최소성(Minimality) 속성의 집합인 키가 릴레이션의 모든 투플을 유일하게 식별하기 위하여 꼭 필요한 속성들로 구성되는 것

# 2-1 키 (Key)



YD 예담직업전문학교

### 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

# 2-1 키 (Key)

## ☑ 후보키 (Candidate key)

- 유일성과 최소성을 만족하는 키

#### 사원테이블

사원번호	주민번호	사원이름	• • •	부서번호
16359	721202-1002210	최종일	• • •	11
16389	711011-1001122	장용호	• • •	31



16900	740202-1002211	장보영	• • •	11
16902	730405-2110011	박찬영	• • •	11



# 2-1 키 (Key)

## ☑ 슈퍼키 (Super key)

- 유일성은 있으나 최소성이 없는 키

슈퍼키			사원테(	기브		
			사건대	// e		
	사원번호	주민번호		사원이름	•••	부서번호
	16359	721202-1002210		최종일	• • •	11
	16389	711011-	1001122	장용호	• • •	31

•
•
•

169	00	740202-1002211	장보영	• • •	11
169	02	730405-2110011	박찬영	•••	11

YD 예담직업전문학교

## 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

# 2-1 키 (Key)

## ☑ 기본키 (Primary key)

- 후보키가 여러 개일 경우 그 중 하나를 선정하여 사용하는 것

#### 사원테이블

사원번호	주민번호	사원이름	•••	부서번호
16359	721202-1002210	최종일	• • •	11
16389	711011-1001122	장용호	• • •	31



16900	740202-1002211	장보영	•••	11
16902	730405-2110011	박찬영	•••	11



기본키

## 2-1 키 (Key)

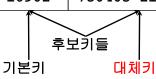
## ☑ 대체키 (Alaternate key)

- 여러 개의 후보키 중에서 기본키로 선정되고 남은 나머지 키

### 사원테이블

사원번호	주민번호	사원이름	• • •	부서번호
16359	721202-1002210	최종일	• • •	11
16389	711011-1001122	장용호	• • •	31

16900	740202-1002211	장보영	•••	11
16902	730405-2110011	박찬영	• • •	11



YD 예담직업전문학교

## 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

# 2-1 키 (Key)

## ☑ 외래키 (Foreign key)

- 어느 한 릴레이션의 속성의 집합이 다른 릴레이션에서 기본키로 이용 되는 것

사원테이블					부서테이들	2		
사원번호	주민번호	사원이름	•••	부서번호		부서번호	부서이름	부서위치
16359	721202-1002210	최종일	• •	11		11	영업	서울
16389	711011-1001122	장용호	• • •	31		21	경리	서울
•						31	인사	부산
	:				41	마케팅	대구	
16900	740202-1002211	장보영	•••	11	'	1		
16902	730405-2110011	박찬영	•••	11				
		l 기본키						

# 2-2 데이터 무결성

### ☑ 개체 무결성

- 릴레이션의 기본키(Primary key) 속성은 절대 중복되는 값이나 널(Null) 값을 가질 수 없는 것

DEPT 테이블

deptid	dname	loc			
11	영업	서울			
21	경리	서울			
31	인사	부산			
41	마케팅	대구			
1					
41	영업_2	서울			

YD 예담직업전문학교

#### 데이터베이스 모델링 (Database Modeling)

# 2-2 데이터 무결성

#### ☑ 참조 무결성

- 릴레이션의 외래키 속성은 참조할 수 없는 값을 가질 수 없는 것

