

관계형 데이터베이스 개념

-Database Basic-

2014.10

이 익 훈

E-mail: ihlee90@nhn.com

ihlee90@gmail.com

학습 목표

- I. 관계형 데이터베이스의 기본 요소와 **관계형 데이터 모델**을 이해하고 데이터베이스 시스템 사용시 관련 개념을 활용할 수 있다.
- II. 관계형 **데이터 모델의 제약조건**을 이해하고 데이터베이스 시스템 사용시 관련 개념을 활용할 수 있다.

◆ 시나리오 (나 = 이창업)
데이터베이스 시스템 개념을 공부하고
Mysql 설치 및 데이터 생성을 해 봤어요.

그런데, 관계형 데이터베이스를 가장 많이 쓴다고 하네요. 관계형 데이터베이스의 개념을 알아야겠어요.

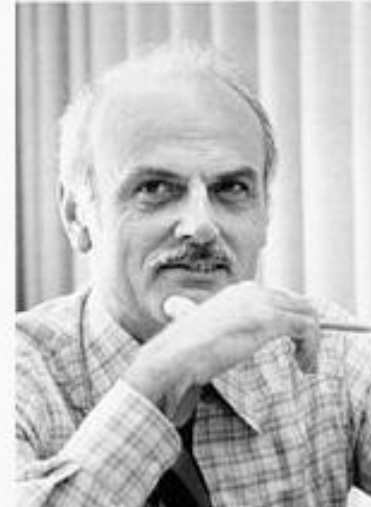
관계 데이터 모델의 개념

관계형 데이터 모델

◆ 1970년에 Ted Codd. 가 처음 소개

◆ 대표적 관계형 DBMS
Oracle의 Oracle, MySQL
IBM의 DB2
Microsoft의 SQL Server, Access

Edgar Frank "Ted" Codd



Born	August 19, 1923 ^{[1][2]} Isle of Portland, England
Died	April 18, 2003 (aged 79) Williams Island, Aventura, Florida, USA

STUDENT	Name	StudentNumber	Class	Major
	Smith	17	1	CS
	Brown	8	2	CS

테이블 → 릴레이션

COURSE	CourseName	CourseNumber	CreditHours	Department
	Intro to Computer Science	CS1310	4	CS
	Data Structures	CS3320	4	CS
	Discrete Mathematics	MATH2410	3	MATH
	Database	CS3380	3	CS

행 → 튜플

SECTION	SectionIdentifier	CourseNumber	Semester	Year	Instructor
	85	MATH2410	Fall	98	King
	92	CS1310	Fall	98	Anderson
	102	CS3320	Spring	99	Knuth
	112	MATH2410	Fall	99	Chang
	119	CS1310	Fall	99	Anderson
	135	CS3380	Fall	99	Stone

GRADE_REPORT	StudentNumber	SectionIdentifier	Grade
	17	112	B
	17	119	C
	8	85	A
	8	92	A
	8	102	B
	8	135	A

로 → 애트리뷰트

PREREQUISITE	CourseNumber	PrerequisiteNumber
	CS3380	CS3320
	CS3380	MATH2410
	CS3320	CS1310

도메인(domain)

- (애트리뷰트가 가질 수 있는) 원자값들의 집합
- 도메인의 예
 - ✓ phone_numbers: 11자리 전화번호들의 집합
 - ✓ Names: 개인의 이름들의 집합
 - ✓ Employee_ages: 15~80 사이의 사원들의 나이

데이터 타입

- 도메인은 실제 데이터 타입으로 명시함
- 데이터 타입의 예: string, integer, real

◆ 릴레이션 스키마 (relation schema)

릴레이션 이름 R 과 애트리뷰트 A_i 들의 집합으로 $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$ 로 표기

◆ 릴레이션 스키마 $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$ 의 튜플 t

값들의 (순서화된) 집합 $t = \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$

◆ 릴레이션 스키마 R에 대한
릴레이션 (또는 릴레이션 인스턴스) r 또는 $r(R)$

튜플의 집합; $r = r(R) = \{t_1, t_2, \dots, t_m\}$

$r(R)$ 은 실세계의 특정 상태를 반영

관계 데이터 모델의 제약조건

◆ 제약 조건은 모든 릴레이션 인스턴스들이 만족해야하는 조건

DB에 있는 테이블의 레코드들이 만족해야 하는 조건

수도 없이 많은 데이터들을 읽고 쓰는 사용자이자 프로그래머이지만, 데이터의 제약조건을 모른다면 단순 사용자가 되며 문제를 만났을 때 해결하기 어려움

데이터 무결성 제약조건이라고도 해요.

데이터 모델 스키마에서 DDL을 통해 직접 표현 가능한 제약 조건

- (1) 도메인 제약 조건(domain constraints)
- (2) 키 제약조건(key constraints)
- (3) 널에 대한 제약조건(constraints on nulls)
- (4) 엔티티 무결성 제약조건(entity integrity constraints)
- (5) 참조 무결성 제약조건(referential integrity constraints)

MySQL 테이블
제약조건에서
이미 학습했어요.

(1) 도메인 제약 조건

각 애트리뷰트 A 의 값은 반드시 A 의 도메인 $\text{dom}(A)$ 에 속하는 원자값이어야 함

(2) 키 제약 조건

- ◆ 릴레이션은 튜플의 **집합**으로 정의되므로, 모든 원소는 중복이 안됨
- ◆ 어떤 두 튜플도 릴레이션의 모든 애트리뷰트에 대해 같은 값들의 조합을 가질 수 없음

- * **슈퍼키**: 릴레이션 r의 튜플들을 고유 식별 가능한 애트리뷰트의 집합
- * **키** : 최소성(minimality)을 만족하는 슈퍼키
- * **기본키**: 릴레이션의 여러 키(후보키) 중에서 선택한 키

[문제] 주어진 각 릴레이션 스키마에 대해 후보키와 기본키를 제시하시오.

book(책번호, 제목, 출판사, 저자, 출판년도)

user(계정, 이름, 주소, 주민등록번호, 이메일)

(3) 널에 대한 제약조건

애트리뷰트 값으로 널을 허용하지 않는 경우,
애트리뷰트는 널을 가질 수 없음

(4) 엔티티 무결성 제약조건 (또는 개체 무결성 제약조건)

기본키가 각 튜플들을 식별하는 데 이용되기 때문에 어떠한 기본 키 값도 널 값을 가질 수 없다는 제약 조건

(5) 참조 무결성 제약조건

- ◆한 릴레이션에 있는 튜플이 다른 릴레이션에 있는 튜플을 참조하려면 반드시 참조되는 튜플이 그 릴레이션 내에 존재해야 함
- ◆하나의 릴레이션 R에서 속성 F의 값으로 다른 릴레이션 S의 기본키 P값을 참조하는 경우에 R과 S는 참조 무결성 제약 조건을 가진다고 함 (F는 null을 가질 수 있음)

◆ 예습 과제
3장 Delete와 Update(157~196쪽)
(다음 주 10.28에 퀴즈 봅니다.)



**NHN INSTITUTE FOR THE
NEXT NETWORK**