2023 - 03 - 21 날씨 🌣

관계모델

관계모델의 3단계

1. 개념단계

ㅇ 개념스키마: 현실세계의 객체를 식별

- 2. 논리단계
- 3. 물리단계

릴레이션

- 관계 모델의 데이터 표현
- 구성
 - ㅇ 릴레이션 스키마
 - ㅇ 릴레이션 인스턴스

릴레이션 스키마

- 데이터 베이스의 구조와 제약조건에 관한 전반적인 명세
- 개체, 속성, 관계, 제약조건을 기술한 것
- 릴레이션 스키마 명세
 - ㅇ 릴레이션 이름
 - ㅇ 필드 또는 열 또는 속성의 이름
 - ㅇ 각 속성의 도메인 이름

학생(학번(속성이름):문자열(도메인 이름), 이름 : 문자열, 로그인: 문자열, 나이: 정수, 평점 평균 : 실수)

TIP 릴레이션 스키마

• 🌈 릴레이션을 정의 하는 청사진

릴레이션 인스턴스

- 레코드라고도 불리는 투플의 집합
- 투플
 - ㅇ 릴레이션 스키마에서 정의된 각 속성(필드)로 구성되며, 하나의 데이터 묶음을 나타냄
 - ㅇ 릴레이션 인스턴스에서 각 투플을 하나의 행으로 구성
- 릴레이션 인스턴스의 투플 수 : 카디널리티
- 릴레이션 인스턴스의 속성 수 : 차수
- 인스턴스의 투플 순서는 중요하지 않음

도메인

- 하나의 속성이 가질 수 있는 동일한 유형의 원자값들의 집합
- 릴레이션 스키마는 릴레이션 인스턴스의 각 필드의 도메인을 명세(도메인 제약조건)
- 프로그래밍 언어 관점에서 필드의 데이터 타입을 의미
 - R(f_i :D1, ... f_n :Dn)을 릴레이션 스키마라고 하고, 각 f_i , 1 \le i \le n에 대한 이름이 Di인 도메인에 대한 집합을 Dom_i라고 할 때, 도메인 제약조건을 만족하는 R의 인스턴스는 다음과 같이 n개의 필드를 가진 투플의 한 집합이 됨

$$\{ \langle f_i : d_i, \dots f_n : \underline{d}_n \rangle \mid d_1 \in Dom_1, \dots \underline{d}_n \in Dom_1 \}$$

- domain tip
 - o 사용자가 도메인을 직접 만들수 있다.

관계 데이터베이스

- 관계 데이터베이스 : 서로 다른 릴레이션 이름을 가진 릴레이션들의 모임
- 관계 데이터베이스 스키마: 데이터베이스에 속한 릴레이션의 스키마들의 집합

관게형 데이터베이스의 무결성 제약조건

무결성 제약조건

참고1,참고2

- 저장된 정보의 품질에 따라 데이터 베이스의 품질이 결정
- DBMS에 부정확한 정보가 입력되는걸 막기 위한 수단
- 무결성 제약조건
 - ㅇ 스키마에 명세된 조건
 - ㅇ 인스턴스에 저장될 수 있는 데이터를 제한
- 적법한 인스턴스
 - ㅇ 데이터 베이스 스키마에 명세된 무결성 제약조건들을 모두 만족하는 데이터베이스 인스턴스
- dbms는 무결성 제약조건을 집행해 적합하게 만듬

1. 개체 무결성

- o 한 개체(투플)은 다른 개체들과 명확히 구분되어야함.
- o 모든 릴레이션에 속한 필드들의 최소 부분집합이 각 투플에 대해 고유 식별자가 되어야함
- ㅇ 키 제약 조건으로 개체 무결성 유지
 - 릴레이션에 속한 필드들의 최소 부분 집합이 각 투플에 고유한 식별자가 되어야함.
 - 키 제약 조건에서 투플을 식별하는 부분집합을 키(key)라고 부름.
- ㅇ 키
- 키는 유일해야함
- 키를 구성하는 필드 집합의 어떠한 부분집합도 투플에 대해 유일한 식별자가 될 수없음(키를 구성하는 속성이 여러개라면 그중 일부만으론 식별자가 될 수 없다.)
- ㅇ 수퍼키
 - 유일성을 만족하는, 필드들의 부분집합
- ㅇ 후보키
 - 유일성과 최소성을 만족하는 수퍼키 집합의 부분집합
- ㅇ 기본키

■ 특정 투플을 구별하기 위해 후보 키에서 선택된 고유한 식별자

학번, 전화번호, 이메일 등등

수퍼키를 기준으로 하면, 데이터 삽입 삭제에 어려움이 생길수 도 있다. 키는 요구사항에 따라 달라질수도 있다.

후보키는 유일성과 최소성을 만족할때 기본키를 고르는 법!

- 관계를 고려하여 기본키를 선택한다.
- 릴레이션에 적합한 의미를 가진 키를 고른다
- 키 길이가 짧고 간결
- 키의 사용빈도로 파악한다. 예를 들어 조인 할때

💢 불필요한 정보는 사회적 문제를 일으킬 수 있고 공간 낭비를 줌

2. 참조 무결성

- ㅇ 한 릴레이션에 저장된 정보와 다른 릴레이션에 저장된 정보가 연결되는 경우가 대부분
- ㅇ 참조 관계에 있는 두 릴레이션의 데이터는 항상 일관된 값으로 유지되어야함
 - 한 릴레이션의 데이터가 수정되면 참조관계에 있는 데이터 역시 수정되어야함
 - 한 릴레이션의 데이터가 삭제되면 참조관계에 있는 데이터 역시 삭제되어야함
- o 외래 키 제약조건으로 참조 무결성 유지
 - 한 릴레이션의 필드가 다른 릴레이션의 키를 참조
 - 참조하는 릴레이션의 데이터 변경에 따른 무결성을 유지
- ㅇ 외래 키
 - 한 릴레이션의 키 중에서 다른 릴레이션의 투플을 유일하게 식별 할 수 있는 키
 - 한 릴레이션의 투플에서 다른 릴레이션의 투플을 참조하기 위해 사용

참조하는 릴레이션의 외래키 값은 널이 들어올 수 있다. 예를 들어 신입사원이라 부서가 정해지지 않은경우 부서번호는 널 값이어도 된다. 존재하는 부서중에선 참조관계를 변경해도 되지만, 없는 부서를 참조할 경우 외래키 제약조건에 위 반한다.

3. 도메인 무결성

- ㅇ 릴레이션의 각 속성은 필드에 일관된 데이터가 저장되어야함.
- 속성에 지정된 형식이 아닌 다른 형식의 데이터는 포함 될 수 없어야함.
- ㅇ 도메인 제약조건으로 도메인 무결성 유지
- o 릴레이션의 각 속성에 포함되는 데이터의 형식을 제약
 - 각 속성의 값은 반드시 원자값
 - 속성에 지정된 도메인의 범위 내에 해당되는 값
 - 속성의 기본 값과 널포함 가능 여부등에 대한 제약조건

TIP

필요하지만 거의 쓰이지 않는 데이터는 새로운 테이블로 분리 스키마가 객체 투플이 객체 인스턴스는 여러개의 투플들이 들어있음