

데이터베이스 및 설계

Chap 4. 관계 데이터베이스 (#2/2)

Key 哭 integrity constraints

2014.03.17.

오병우

컴퓨터공학과





Introduction

무결성, 완전한 상태, soundness

제약

Integrity rule

♦ To inform the DBMS of certain constraints in the real world, so that it can prevent impossible configuration of values from occurring

- **♦** (ex)
 - (1) supplier numbers must be of the form Snnnn
 - (2) part numbers must be of the form Pnnnn
 - (3) supplier status values must be in the range 1-100
 - (4) part weights must be greater than zero
 - (5) shipment quantities must be a multiple of 100
- Two general integrity rules (apply to every database)
 - ♦ Entity integrity rule primary key
 - ◆ Referential integrity rule … foreign key





Key

- 일반적인 의미
 - ◈ 자물쇠를 푸는 열쇠
 - ◈ 중요하고 핵심적인 부분 (key man)
- Relation에서의 의미
 - ◈ 투플을 유일하게 식별할 수 있는 애트리뷰트 집합
 - ◈ 애트리뷰트 전부를 사용해도 식별 가능하기는 함
 - ◈ 일반적으로는 애트리뷰트의 일부를 사용함
- 흔히 혼용해서 사용
 - ◈ Primary Key 또는 Candidate Key로 혼용하므로 문맥의 의미를 파 악하고 유의해야 함





Candidate key

- 후보키
 - ◈ 무엇에 대한 후보? 정답) Primary Key
- Attribute K (possible composite) of R: candidate key
 - it satisfies the following two time-independent properties:
 - 릴레이션 $R(A_1, A_2, ..., A_n)$ 에 대한 애트리뷰트 집합 $K = \{A_i, A_i, ..., A_k\}$ 로서 아래 성질을 만족하면 후보키
 - ◆ 1. uniqueness: (s#, CITY)
 - At any given time, no two tuples of R have same value for K
 - ◆ 2. minimality: (s#)
 - If K is composite, then no component of K can be eliminated without destroying the uniqueness property
 - 필요없는 attribute가 있으면 candidate key가 아님 (super key라고 부름)
 - * every relation has at least one candidate key

(∵ no duplicate tuples)





Primary key

Primary key

◈ 후보 키(candidate key) 중에서 데이터베이스 설계자가 지정한 하나 의 키

One (arbitrarily) chosen key from the set of candidate keys

임의로

Every relation has a primary key

릴레이션에서 Primary Kev일 경우

Tuple-level addressing mechanism (→some specific tuple)

(ex) P(P#, PNAME, COLOR, WEIGHT, CITY)

SELECT *

SELECT *

FROM P

FROM P

WHERE P# = 'P3';

WHERE CITY = 'Paris';



(at most) one tuple

unpredictable number of tuples



Alternate key

Alternaté key

대체

♦ A candidate key that is not the primary key

후보

- ◆ Example: S(S#, SNAME, STATUS, CITY)
 - 1. candidate key: S#, SNAME
 - 2. primary key: S#
 - 3. alternate key: SNAME

Key 값을 주소로 사용

- Relational model requires "associative addressing"
 - ◈ 주소가 아닌 값으로 tuple을 select 가능
 - ♦ All relational addressing clearly is associative (i.e., value-based, not position-based)
 - At logical level
 - no associative hardware in physical level
- 정리하면: Candidate Key = Primary Key + Alternate Key





The Entity Integrity Rule

- Entity integrity rule
 - No component of the primary key of a base relation is allowed to accept nulls
 - ◈ Primary key는 null 일 수 없음
- Null (not exist, unknown) (≠ blank or zero)



- ♦ Information is missing for some reason
 - (e.g., the property does not apply, or the value is unknown, etc.)



- ♦ A value or representation that is understood by convention not to stand for any real value of the applicable attribute
- ◈ 정보 부재를 명시적으로 표현하는 특수한 데이터 값
 - ① 알려지지 않은 값 (unknown value)
 - ② 해당 없음 (inapplicable)





Foreign key

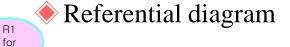
Referencing relation

- Foreign key (no converse: 반대로는 안됨)
 - An attribute (possibly composite) of one relation R2 whose values are required to match those of the primary key of some relation R1
 - R1 and R2 not necessarily distinct

Referenced relation (target relation)

같아도

- Attribute FK (possible composite) of base relation R2: foreign key
 - it satisfies the following two time-independent properties:
 - 1. each value of FK is either wholly null or wholly nonnull
 - 2. there exists a base relation R1 with primary key PK such that each nonnull value of FK is identical to the value of PK in some tuple of R1



R2 S#

P#

for

 $S(S\#, SNAME, STATUS, CITY) \leftarrow SP(S\#, P\#, QTY) \rightarrow P(P\#, PNAME, COLOR, WEIGHT, CITY)$



S#



Foreign key

Points

- ♦ 1. foreign key and corresponding primary key: the same underlying domain
- ◆ 2. foreign key need not be a component of the primary key in the referencing relation
 - DEPT (<u>DEPT#</u>, ···, BUDGET, ···) : 여기에서는 primary key EMP (<u>EMP#</u>, ···, **DEPT**#, ···, SALARY, ···) : 여기에서 DEPT#는 primary key가 아님
- ♦ 3. a given relation can be both a referenced relation and a referencing relation
 - $-\ R_n \to R_{(n\text{-}1)} \to R_{(n\text{-}2)} \to \cdots \to R_2 \to \ R_1$: referential path
- ♦ 4. relations R₁ and R₂ are not necessarily distinct
 - EMP(EMP#, ···, SALARY, ···, MGR_EMP#, ···) : MGR_EMP#는 팀장 (6번 참조)
- ♦ 5. referential cycle
 - $R_n \rightarrow R_{(n-1)} \rightarrow R_{(n-2)} \rightarrow \cdots \rightarrow R_2 \rightarrow R_1 \rightarrow R_n$ (가능)
- ♦ 6. foreign keys sometimes have to accept null (not exist)
 - Value of MGR_EMP# for the president (사장은 null)
- ♦ 7. foreign-to-primary-key match
 - Certain relationships between tuples

Unknown 이 아니라 not exist

확실한, 틀림없는





The Referential Integrity Rule

- Referential integrity rule
 - Referential integrity rule
 - The database must not contain any unmatched foreign key value (if B references A, then A must exist)
- S, P, SP에서 S의 S# 변경 시에 SP를 어떻게 처리?
 - ◈ 특정 tuple의 S#를 S1에서 S6로 변경할 때 처리 방법
 - 허락하지 않음
 - S#에서 변경후 SP에서도 변경
 - S#에서 변경후 SP에서 대응값은 NULL로 처리

 $S(S\#, SNAME, STATUS, CITY) \leftarrow SP(S\#, P\#, QTY) \rightarrow P(P\#, PNAME, COLOR, WEIGHT, CITY)$





Foreign Key Rules

- Three questions for foreign key
 - \bullet 1. can that foreign key accept nulls ? \rightarrow possible
 - ◆ 2. an attempt to delete the target of a foreign key reference
 - 1) RESTRICTED: if no matching referencing tuples (otherwise, rejected)
 - 2) CASCADES: cascades to delete the matching referencing tuples (ex) R3 \rightarrow R2 \rightarrow R1 with CASCADES DELETE on a given tuple of relation R1

연쇄, 폭포처럼 흐르다

- 3) NULLIFIES: set to null in the foreign keys of the matching referencing tuples
- ◆ 3. an attempt to update the primary key of the target of a foreign key reference
 - 1) RESTRICTED: if no matching referencing tuples (otherwise, rejected)
 - 2) CASCADES: cascades to update the matching referencing tuples
 - 3) NULLIFIES: set to null in the foreign keys of the matching referencing tuples





CASCADE 예제





◈InnoDB 지정 필요

CREATE TABLE IF NOT EXISTS 'reply' (

'replyid' int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT,

'reviewid' int(11) NOT NULL.

'userid' int(11) NOT NULL.

'memo' text NOT NULL.

'time' TIMESTAMP DEFAULT CURRENT_TIMESTAMP,

PRIMARY KEY ('replyid'),

FOREIGN KEY ('reviewid') REFERENCES 'review' ('reviewid') ON DELETE CASCADE ON UPDATE CASCADE.

FOREIGN KEY ('userid') REFERENCES 'user' ('userid') ON DELETE CASCADE ON UPDATE CASCADE.

INDEX ('reviewid'),

INDEX ('time')

) ENGINE=InnoDB default character set utf8 collate utf8_general_ci;





example

● 대학(University) 관계 데이터베이스

학생 (STUDENT)

•	<u>학번</u> (Sno)	이름 (Sname)	학년 (Year)	학과 (Dept)
)	100	나 수 영	4	컴퓨터
	200	이 찬 수	3	전기
	300	정 기 태	1	컴퓨터
	400	송 병 길	4	컴퓨터
	500	박 종 화	2	산공

과목 (COURSE)

<u>과목번호</u> (Cno)	과목이름 (Cname)	학점 (Credit)	학과 (Dept)	담당교수 (PRname)
C123	프로그래밍	3	컴퓨터	김성국
C312	자료 구조	3	컴퓨터	황수관
C324	화일 구조	3	컴퓨터	이규찬
C413	데이터베이스	3	컴퓨터	이일로
E412	반 도 체	3	전자	홍봉진





example

● 대학(University) 관계 데이터베이스(cont'd)

등록 (ENROL)

<u>학번</u> (Sno)	<u>과목번호</u> (Cno)	성적 (Grade)	중간성적 (Midterm)	기말성적 (Final)
100	C413	А	90	95
100	E412	Α	95	95
200	C123	В	85	80
300	C312	Α	90	95
300	C324	С	75	75
300	C413	Α	95	90
400	C312	Α	90	95
400	C324	Α	95	90
400	C413	В	80	85
400	E412	С	65	75
500	C312	В	85	80





예제

● R1 ≠ R2인 경우 교수 (교수번호, 교수이름, 학과번호, 직급) 학과 (<u>학과번호</u>, 학과이름, 학과장교수번호, 학생수) PK FK 학생 (<u>학번</u>, 이름, 학년, 학과) 과목 (과목번호, 과목이름, 학점, 학과, 담당교수) 등록(학번, 과목번호, 성적) FK FK ● R1 = R2인 경우 교수1 (교수번호, 교수이름, 학과번호, 학장교수번호)

PK

FK



Summary: Integrity Constraint

- (1) 개체 무결성 (entity integrity)
 - ◈ Primary key 값은 언제 어느 때고 null값을 가질 수 없다.

Garbage (쓰레기) 개념과 비슷

Dangling Reference 개념과 비슷

- (2) 참조 무결성 (referential integrity)
 - ◈ Foreign key 값은 참조된 relation의 primary key 값이거나 null이다.
- 데이터베이스 상태(database state)가 항상 만족되어야 함
 - ◆ DBMS는 데이터베이스 상태의 변화에도 항상 무결성 제약을 만족시키 도록 해야 함
 - ◈ 어느 한 시점에 데이터베이스에 저장된 데이터 값
 - Database instance
 - ◈ 데이터베이스 상태 변화: insert, delete, update 연산

