CHAPTER

정규화

- 1. 정규화와 이상 현상
- 2. 함수 종속성
- 3. 기본 정규형

학습목표

- 정규화의 필요성과 이상 현상을 이해한다.
- 함수 종속성의 개념과 함수 종속 다이어그램을 알아 본다.
- 기본 정규형을 이해하고 정규화를 적용해 본다.

1. 정규화와 이상 현상

- •데이터베이스 설계(database design)
 - 대량의 데이터를 데이터베이스 안에 어떻게 조직하여 구성하느냐는 중요한 문제
 - 현실 세계를 정확하고 자연스럽게 반영할 수 있도록 데이터베이스의 논리적 구조를 결정
 - 전체 데이터베이스에 대한 통합된 하나의 스키마(schema)를 정의

• 이상 현상

- 잘못된 스키마 정의는 원하지 않는 여러 이상 현상을 발생시킴
 - SELECT문으로 검색할 경우는 아무런 이상 현상이 발생하지 않음
 - INSERT, UPDATE, DELETE문으로 데이터를 변경할 때는 3가지 이상 현상이 발생

●정규화

■ 잘못된 스키마 정의를 바로 잡는 데이터베이스 설계 방법

1.2 이상 현상

- 1) 삽입 이상(insertion anomaly)
 - 새 영화번호 'm006'이 상영관 '4관'에서 상영된다는 사실을 '예약' 릴레이션에 추가가정
 - 불필요한 데이터를 함께 입력하지 않고서는 원하는 데이터만 입력이 불가능한 상황
- 2) 갱신 이상(update anomaly)
 - 영화번호 'm002'인 영화의 상영관을 '3관'에서 '4관'으로 변경 가정
 - 중복된 속성 값 중 일부가 수정되지 않을 경우 데이터 불일치가 발생할 수 있는 상황
- 3) 삭제 이상(deletion anomaly)
 - 고객번호 'y001'인 고객이 영화번호 'm004'인 영화의 예약을 취소하는 경우 가정
 - 삭제할 때 원하지 않는 유용한 데이터까지 함께 삭제되어 데이터 손실이 발생할 수 있는
 상황

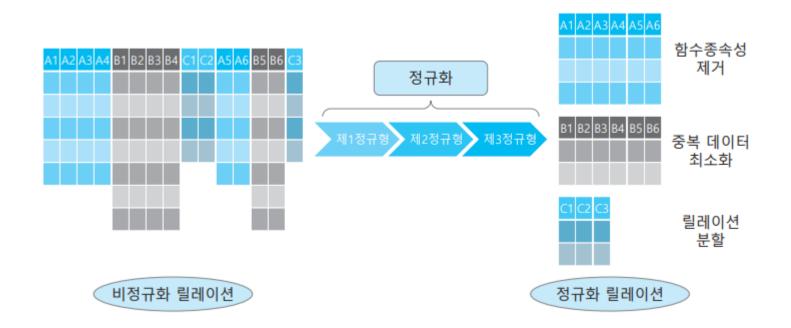
_				
	<u>고객번호</u>	<u>영화번호</u>	티켓수	상영관
	c001	m002	3	3관
	c004	m005	2	2관
	c003	m002	5	3관
	c002	m001	1	1관
	y001	m004	2	5관
	c004	m003	1	2관
	y001	m002	4	3관
	c003	m001	1	1관
	c004	m002	2	3관
_				

1.3 정규화의 개념

- •이상현상 발생 원인
 - 속성 사이의 많은 연관 관계를 무리하게 하나의 릴레이션으로 표현할 때 발생
 - 이를 방지하려면 속성 사이의 연관 관계 즉, 종속성(dependency)을 분석하여 하나의 릴레이션에는 하나의 종속성만 표현되도록 릴레이션을 분해하면 됨
 - 기본적으로 연관성이 높은 속성들을 하나의 릴레이션으로 구성하는 것이 바람직
- 정규화(normalization)
 - 데이터 이상 방지를 위해 중복을 감소시키는 구조로 단계적 규칙에 따라 릴레이션을 분 해하는 과정
 - 잘못된 설계를 바로 잡는 과정

정규화의 개념

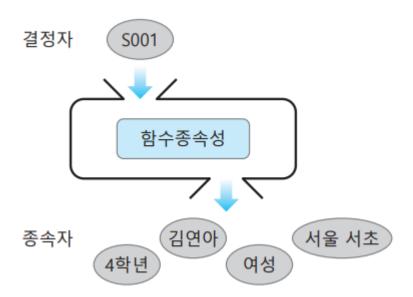
- 정규화 과정에서 이상 문제를 해결하려면 연관성이 높은 속성들로만 릴레이션을 구성해야 함
 - 릴레이션 속성 사이의 연관성을 평가하기 위한 척도가 필요 -> 함수 종속성



2. 함수 종속성

2.1 함수 종속성 정의

- 함수 종속성(FD: Functional Dependency)
 - 같은 릴레이션 안의 속성 간에 특정 속성 값이 함수적으로 다른 속성 값을 결정하는 종속 관계



함수 종속성

- 함수 종속성(FD: Functional Dependency)
 - 같은 릴레이션 안에 포함된 속성 사이의 연관성을 분석할 수 있는 척도
 - '속성1 → 속성2'로 표기
 - ✔ 어떤 속성2의 값이 다른 속성1의 값에 의해 결정되는 함수 종속 관계
 - ✓속성1은 속성2를 결정하는 결정자(determinant), 속성2는 속성1에 종속된 종속자 (dependent)

학생_1

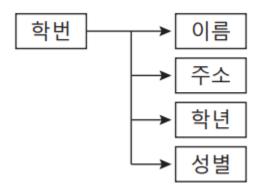
<u>학번</u>	이름	주소	학년	성별
s001	김연아	서울 서초	4	여
s002	홍길동	미정	1	남
s003	이승엽	미정	3	남
s004	이영애	경기 분당	2	여
s005	송윤아	경기 분당	4	여
s006	홍길동	서울 종로	2	남
s007	이은진	경기 과천	1	여

학번 → 이름 학번 → 주소 학번 → 학년 학번 → 성별

학번 → (이름, 주소, 학년, 성별)

2.2 함수 종속 다이아그램

- 함수 종속 다이아그램(FD diagram)
 - 하나의 릴레이션을 구성하는 속성들 간의 복잡한 함수 종속 관계를 이해하기 쉽도록 표 현한 그림
 - 릴레이션 속성은 사각형으로, 속성 간의 함수 종속성은 화살표로 표기
- '학생_1' 릴레이션의 모든 함수 종속성을 함수 종속 다이아그램으로 표현



완전 함수 종속과 부분 함수 종속성

- 완전 함수 종속(full functional dependency)
 - 특정 속성이 결정자인 둘 이상의 전체 속성 조합에는 함수 종속이면서 결정자의 어떤 일부 속성에도 함수 종속이 아닐 때
 - 결정자인 기본키에 속한 모든 속성 값을 통해서만 기본키가 아닌 일반 속성을 결정할수 있음
 - 보통 함수 종속은 완전 함수 종속을 의미
 - 결정자가 단일 속성이면 당연히 완전 함수 종속임
- 부분 함수 종속(partial functional dependency)
 - 특정 속성이 결정자인 둘 이상의 전체 속성 조합에도 함수 종속이면서 결정자의 일부 속성에도 함수 종속일 때
 - 결정자인 기본키에 속한 일부 속성 값을 통해서도 기본키가 아닌 일반 속성을 결정할 수 있음

[참고] 릴레이션의 구성 요소

- •릴레이션
 - 릴레이션 스키마와 릴레이션 인스턴스 2가지 요소로 구성
- •릴레이션의 구성

학생

릴레이션

학번_	이름	학년	성별
s001	김연아	4	여
s002	홍길동	1	남
s003	이승엽	3	남

릴레이션 스키마 (relation schema)

릴레이션 인스턴스(relation instance)

No	구분	설명
1	릴레이션 스키마 (Relation Schema)	 <u>릴레이션의 구조와 형식을 정의하는 일종의 틀 또는 청사진</u>입니다. 스키마는 릴레이션의 열(속성)에 대한 정보를 포함하며, 각 열의 이름과 데이터 유형 (예: 문자열, 숫자, 날짜)을 명시합니다. 스키마는 데이터베이스 디자이너에 의해 정의되며, 릴레이션의 구조를 변경하려면 스키마를 수정해야 합니다.
2	릴레이션 인스턴 스 (Relation Instance)	 실제 데이터로 채워진 릴레이션의 인스턴스 또는 구체적인 데이터 집합을 나타냅니다. 각 행(튜플)은 릴레이션 스키마에 정의된 열에 대한 값으로 채워집니다. 릴레이션 인스턴스는 데이터베이스에서 실제로 저장되는 정보를 나타내며, 사용자가 조회, 삽입, 갱신 및 삭제 작업을 수행할 때 조작되는 데이터입니다.

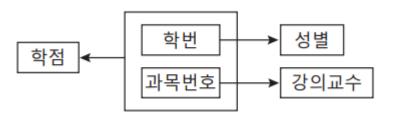
함수 종속 다이아그램의 예

•함수 종속 다이아그램의 예(수강_1)

수강_1

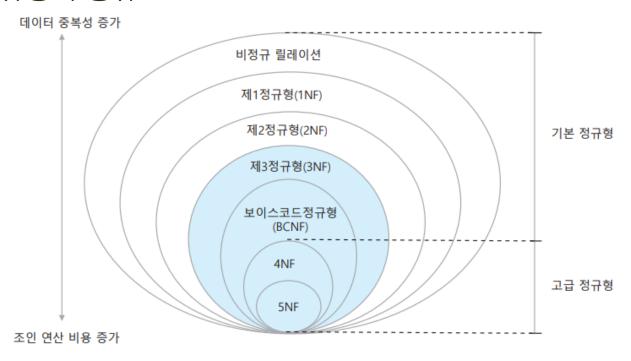
<u>학번</u>	<u>과목번호</u>	학점	성별	강의교수
s001	c002	Α	여	강창욱
s004	c005	С	여	이기찬
s003	c002	В	남	강창욱
s002	c001	F	남	홍리라
s001	c004	В	여	김우영
s004	c003	Α	여	박미라
s001	c005	С	여	이기찬
s003	c001	В	남	홍리라
s004	c002	Α	여	강창욱

{학번, 과목번호} → (학점, 성별, 강의교수) 학번 → 성별 과목번호 → 강의교수



3. 기본 정규형

3.1 정규형의 종류



- 정규형(NF: Normal Form)
 - 정규화 과정에서 릴레이션이 만족해야 하는 특정한 함수 종속성의 충족 조건
 - 특정 정규형이 요구하는 충족 조건을 릴레이션이 만족하면 해당 수준의 정규형을 충 족함을 의미함
 - 제3정규형 이상의 정규형을 충족하면 충분한 정규화가 이루어졌다고 봄
 - 보통 제3정규형 또는 보이스코드 정규형까지만 정규화를 진행

3.2 제1정규형

•제1정규형 정의

제1정규형(1NF): 어떤 릴레이션 R에 속한 모든 속성의 도메인이 원자 값(atomic value)만을 갖는다면 제1정 규형(First Normal Form)에 속한다.

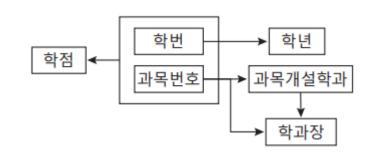
 정규화 대상인 릴레이션이 관계형 데이터 모델의 기본 원칙을 따르기만 한다면 당연히 제1정규형에 속함

```
학생_2(학번, 학생이름, 주소, {전화번호}, 성별) 제1정규형(x)
학생_3(학번, 학생이름, 주소, 집전화번호, 휴대폰번호, 성별) 제1정규형(0)
```

제1정규형의 문제점

수강_2

<u>학번</u>	<u>과목번호</u>	학점	학년	과목개설학과	학과장
s001	c001	Α	1	컴퓨터	박유찬
s002	c001	В	3	컴퓨터	박유찬
s002	c002	С	3	경영	김철수
s003	c004	Α	4	컴퓨터	박유찬
s004	c003	В	2	정보통신	강민애
s004	c003	С	2	정보통신	강민애
s002	c005	F	3	컴퓨터	박유찬



- (1-1) 삽입 이상
 - 과목번호 'c006'인 과목의 개설학과가 '통계'학과라는 사실만 따로 삽입할 수가 없음
- (1-2) 수정 이상
 - 컴퓨터학과의 학과장이 '박유찬'에서 '홍길동'으로 변경될 경우, 과목개설학과 '컴퓨터'인 모든 투플을 찾아 '학과장' 속성 값을 한꺼번에 '홍길동'으로 변경해야 함
- (1-3) 삭제 이상
 - 만약, 학번 's002' 학생이 과목번호 'c002' 과목 수강을 취소하여 이 투플을 삭제하면 'c002' 과목의 개설학과가 '경영'학과이고 학과장이 '김철수'라는 원하지 않은 정보까지 데이터베이스에서 함께 삭제됨

제1정규형의 문제점 해결

수강_3

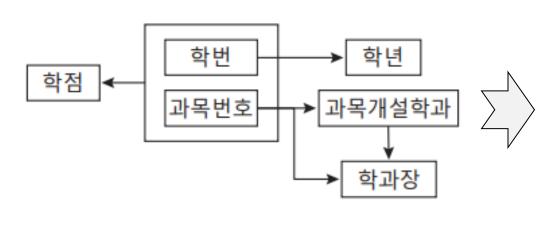
<u>학번</u>	<u>과목번호</u>	학점
s001	c001	Α
s002	c001	В
s002	c002	С
s003	c004	Α
s004	c003	В
s004	c003	С
s002	c005	F

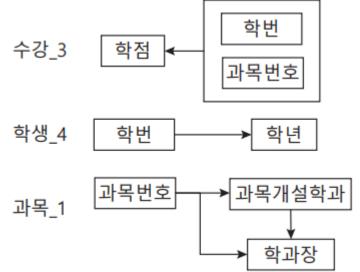
학생_4

<u>학번</u>	학년
s001	1
s002	3
s003	4
s004	2

과목_1

<u>과목번호</u>	과목개설학과	학과장
c001	컴퓨터	박유찬
c002	경영	김철수
c003	정보통신	강민애
c004	컴퓨터	박유찬
c005	컴퓨터	박유찬





무손실 분해

- 무손실 분해(nonloss decomposition)
 - 정규화 과정에서 릴레이션 분해는 어떤 정보도 손실되지 않게 동등한 릴레이션들로 분해 해야 함
 - 정보 손실 없이 프로젝트(project) 연산으로 무손실 분해된 릴레이션은 자연 조인 (natural join) 연산에 의해 다시 분해 이전의 릴레이션으로 복원이 가능
 - 복원이 불가능하면 잘못된 분해이며 이는 올바른 정규화가 아님
- 결정자와 결정자에 종속되는 속성들을 함께 떼어내어 새로운 릴레이션을 생성할 때 결정자를 분할 전의 릴레이션에도 공통 속성으로 남겨두어야 함
 - 결정자가 이후 외래키로써 분해된 릴레이션 사이의 연관성을 유지할 수 있음
 - * 프로젝트 연산

데이터베이스에서 "프로젝트 연산(Project Operation)"은 관계형 데이터베이스 관리 시스템 (RDBMS)에서 사용되는 SQL 쿼리나 데이터 처리 작업 중 하나로, 특정 릴레이션(테이블)에서 <u>원</u>하는 속성(열)만을 선택하여 결과를 생성하는 작업을 의미합니다.

프로젝트 연산은 데이터의 선택(select)과 추출(extract) 작업을 수행합니다.

SELECT **student_name, student_id** -- 원하는 속성(열) FROM Students;

3.3 제2정규형

•제2정규형 정의

제2정규형(2NF): 어떤 릴레이션 R이 제1정규형이고 기본키에 속하지 않는 모든 속성이 기본키에 완전 함수 종속이면 제2정규형(Second Normal Form)에 속한다.

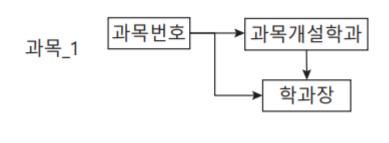
- 제2정규형은 제1정규형을 충족하는 릴레이션의 기본키가 복합 속성일 때, 기본키의 일부 속성이 결정자인지를 검사함
- 만약 기본키가 단일 속성이면, 모든 속성이 완전 함수 종속이므로 검사할 필요가 없이 제 2정규형에 속함

제2정규형 (0) 제2정규형 (X) 제2정규형 (0) 제2정규형 (0)
제2정규형 (0)

제2정규형의 문제점

과목_1

<u>과목번호</u>	과목개설학과	학과장
c001	컴퓨터	박유찬
c002	경영	김철수
c003	정보통신	강민애
c004	컴퓨터	박유찬
c005	컴퓨터	박유찬



- (2-1) 삽입 이상
 - 과목개설학과인 '통계'학과의 학과장이 '홍장미'라는 사실만 따로 삽입할 수가 없음
- (2-2) 수정 이상
 - 컴퓨터학과의 학과장이 '박유찬'에서 '홍길동'으로 변경될 경우, 여전히 과목개설학과 '컴퓨터'인 모든 투플을 찾아 '학과장' 속성 값을 한꺼번에 '홍길동'으로 변경해야 함
- (2-3) 삭제 이상
 - 과목번호 'c002'의 등록을 취소하여 이 투플을 삭제하면 '경영'학과의 학과장이 '김철 수'라는 원하지 않은 정보까지 함께 삭제됨

제2정규형의 문제점 해결

- 제2정규형을 충족하는 '과목_1' 릴레이션에 삽입(2-1), 수정(2-2), 삭제(2-3) 이상이 발생하는 이유
 - 아직도 둘 이상의 의미적 연관성을 하나의 릴레이션으로 함께 표현했기 때문
- 이행적 함수 종속성(transitive functional dependency)
 - 기본키에 속하지 않은 일반 속성 값이 기본키에 속하지 않은 또 다른 일반 속성 값을 결정함

■ 해결방법: 이행적 종속 관계를 끊어 두 종속 관계를 각기 다른 릴레이션에 표현 즉, 2개

의 릴레이션으로 분해함

과목_2

<u>과목번호</u>	과목개설학과
c001	컴퓨터
c002	경영
c003	정보통신
c004	컴퓨터
c005	컴퓨터

과목_3

<u>과목개설학과</u>	학과장
컴퓨터	박유찬
경영	김철수
정보통신	강민애

※ 이행 함수 종속

관계형 데이터베이스에서 정규화와 관련된 개념 중 하나로, 한속성이 다른 속성을 통해 함수 종속되는 경우를 나타냅니다. 즉, A가 B에 함수 종속이고, B가 C에 함수 종속되면 A가 C에도함수 종속되는 경우를 의미합니다.

학생 정보 릴레이션:

- 학번 (학생의 고유한 학번)
- 학과 (학생의 학과)
- 학과장 (학과의 학과장)

만약 우리가 학번에만 종속된다고 가정한다면, 이것은 학과와 학과장에 대한 정보 중복을 포함하고 있을 수 있습니다. 즉, 학 생의 학과를 알면 학과장을 알 수 있습니다. 이것은 이행 함수 종속입니다.

3.4 제3정규형

•제3정규형 정의

제3정규형(3NF): 어떤 릴레이션 R이 제2정규형이고 기본키에 속하지 않는 모든 속성이 기본키에 이행적 함수 종속이 아니면, 제3정규형(Third Normal Form)에 속한다.

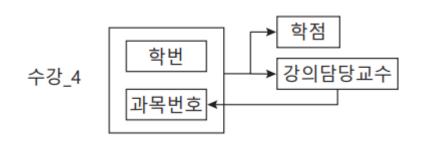
- 제3정규형은 제2정규형을 충족하는 릴레이션의 기본키가 아닌 일반 속성이 결정자인지
 를 검사
- 일반 속성이 기본키 속성이 아닌 일반 속성에 종속적일 때 제3정규형에 위배됨

```
수강_3(학번, 과목번호, 학점)제3정규형 ( 0 )학생_4(학번, 학년)제3정규형 ( 0 )과목_1(과목번호, 과목개설학과, 학과장)제3정규형 ( X )과목_2(과목번호, 과목개설학과)제3정규형 ( 0 )과목_3(과목개설학과, 학과장)제3정규형 ( 0 )
```

제3정규형의 문제점

수강_4

<u>학번</u>	<u>과목번호</u>	학점	강의담당교수
s001	c001	Α	p001
s002	c001	В	p001
s002	c002	С	p002
s003	c001	Α	p004
s004	c003	В	p003
s005	c003	С	p003
s004	c001	F	p001



- (3-1) 삽입 이상
 - 과목번호 'c004'의 강의담당교수가 'p005'이라는 사실만 따로 삽입할 수는 없음
- (3-2) 수정 이상
 - 강의담당교수 'p001'의 담당 과목번호가 'c005'로 변경될 경우, 'p001'과 관련된 모든 투플을 찾아 '과목번호' 속성 값을 한꺼번에 'c005'로 변경해야 함
- (3-3) 삭제 이상
 - 학번 's002'인 학생이 교과번호 'c002'의 수강을 취소하여 이 투플을 삭제하면 'p002' 교수가 'c002' 과목을 강의한다는 정보까지 함께 삭제됨

제3정규형의 문제점 해결

- 제3정규형을 충족하는 '수강_4' 릴레이션에 삽입(3-1), 수정(3-2), 삭제(3-3) 이상이 발생
 - 원인: 기본키가 아닌 속성이 기본키 일부 속성의 결정자가 되기 때문
 - 릴레이션의 후보키가 둘 이상이고 기본키가 둘 이상의 속성 조합일 때 발생
- 이러한 문제를 해결하려면 기본키가 아닌 결정자를 분리하여 2개의 릴레이션으로 분해

수강_5

<u>학번</u>	<u>강의담당교수</u>	학점
s001	p001	Α
s002	p001	В
s002	p002	С
s003	p004	Α
s004	p003	В
s005	p003	С
s004	p001	F

과목_4

과목번호
c001
c002
c001
c003
c001

부연설명 - 기본 정규형

관계형 데이터베이스에서는 기본 정규형(1NF, 2NF, 3NF)이 데이터의 무결성을 유지하고 중복을 최소화하기 위한 중요한 개념입니다. 아래에 각 기본 정규형에 대한 설명과 변환 방법을 예시와 함께 표로 제시하겠습니다.

정규형	설명	예시	변환 방법
1NF	각 속성 값이 원자적(Atomic)이어야 합니다. 즉, 각 셀에는 하나의 값을 가져야 합니다.	학생 정보 릴레이션: [학번, 과목]	중복 데이터를 분리하고, 원자적인 값을 갖도록 분해. (예: [학번, 수강과목], [학번, 성적])
2NF	1NF를 만족하면서, 기본키에 속하지 않는 모든 속성이 기본키에 완전 함수 종속이다.	주문 정보 릴레이션: [주문 번호, 제품, 고객]	부분적 종속을 제거하고 관련된 데이터를 별 도의 릴레이션으로 분리. (예: [주문번호, 제품], [고객, 주문번호])
3NF	2NF를 만족하면서, 모든 비주요 속성이 후보 키에 대해 이행 함수 종속을 가지면 안 됩니다.	직원 정보 릴레이션: [사원 번호, 부서, 부서위치]	이행 종속을 제거하고 관련된 데이터를 별도 의 릴레이션으로 분리. (예: [사원번호, 부서], [부서, 부서위치])

이러한 기본 정규형을 유지하면 데이터 중복을 최소화하고 데이터의 무결성을 유지할 수 있습니다. 정규화 과정은 데이터베이스 설계의 핵심 부분이며, 데이터 모델의 구조를 최적화하고 쿼리 성능을 향상시키는 데 도움이 됩니다.

3.5 보이스코드 정규형

- ●보이스코드 정규형(BCNF: Boyce Codd Normal Form)의 정의
 - 복잡한 식별자 관계에 의한 문제를 해결하기위해 제3정규형을 보완
 - "강한 제3정규형(strong 3NF)"이라고도 함

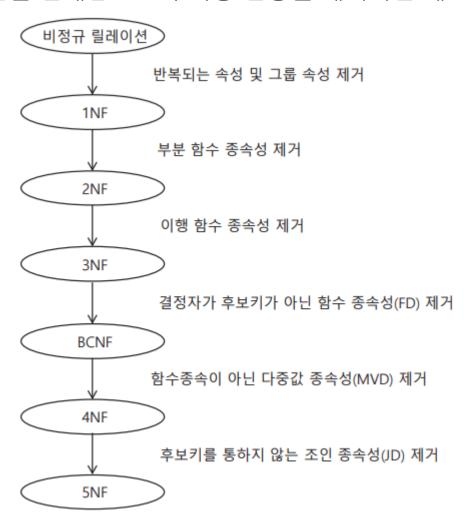
보이스코드 정규형(BCNF): 릴레이션 R의 모든 결정자(determinant)가 후보키(candidate key)이면 릴레이션 R은 보이스코드 정규형에 속한다.

- 제3정규형이더라도 기본키 속성이 기본키 속성이 아닌 일반 속성에 종속적일 때 보이스 코드 정규형에 위배됨
 - 모든 결정자를 후보키로 만듦 즉, 기본키가 아니면서 결정자 역할을 하는 속성과 그 결정자에 함수 종속되는 속성을 하나의 릴레이션으로 분리
 - 이때. 결정자는 원 릴레이션에도 남겨서 외래키 역할을 하도록 함

```
수강_3(학번, 과목번호, 학점)
                                           제3정규형 ( 0 ) BCNF ( 0 )
학생 4(학번, 학년)
                                           제3정규형 ( 0 ) BCNF ( 0 )
과목 1(과목번호, 과목개설학과, 학과장)
                                          제3정규형 ( X ) BCNF ( X )
과목 2(과목번호, 과목개설학과)
                                          제3정규형 ( 0 ) BCNF ( 0 )
과목 3(과목개설학과, 학과장)
                                          제3정규형 ( 0 ) BCNF ( 0 )
수강_4(학번, 과목번호, 학점, 강의담당교수)
                                           제3정규형 ( 0 ) BCNF ( X )
수강_5(학번, 강의담당교수, 학점)
                                           제3정규형 ( 0 ) BCNF ( 0 )
과목_4(강의담당교수, 과목번호)
                                           제3정규형 ( 0 ) BCNF ( 0 )
```

3.6 정규화의 적용

- ●정규화
 - 릴레이션을 정보 표현 측면에서 동등하면서도 중복을 감소시키는 더욱 작은 릴레이션들
 로 무손실 분해함으로써 이상 현상을 제거하는 데이터베이스 설계의 한 방법



반정규화

- 반정규화(de-normalization)
 - 정규화의 반대 개념, '역정규화'
 - 정규화와는 반대로 보다 낮은 수준의 정규형으로 릴레이션을 통합
 - 성능 저하가 문제될 경우 분해된 릴레이션을 역으로 통합, 성능을 향상시키는 설계 방법
 - 높은 정규형을 만족하는 릴레이션 스키마가 반드시 최적이라고 할 수는 없음
 - 정규화는 데이터의 정합성과 무결성이 강화되는 장점이 있지만 반대로 릴레이션 수가 과다하게 늘어나 SQL 문장이 복잡해지고 조인 연산 등으로 실행 시간이 오래 걸릴 수도 있기 때문
 - 자주 또 다량으로 조회되는 데이터에 대해서는 역으로 데이터 중복을 허용하는 반정 규화 수행가능
 - 반정규화는 다음 과정을 포함
 - 릴레이션들을 병합
 - 통계·이력 릴레이션을 추가
 - 여러 릴레이션에 같은 속성을 중복하여 추가
 - 총계·평균 같은 파생 속성을 추가
 - 반정규화는 데이터베이스 설계의 최종 단계에서 신중하게 고려