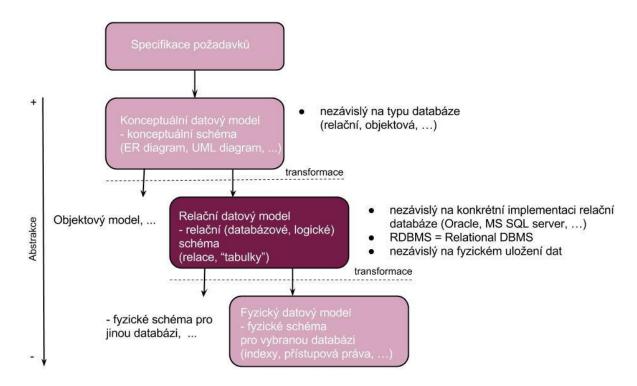
# 34. Relační model, základní konstrukty, realizace vztahů v relačním modelu, integritní omezení

## 34.1. Relační model

Relační model je nejrozšířenějším způsobem uložení dat v databázi. Jedná se o způsob uložení v logickém smyslu. Je založen na pevném matematickém základu. Uložení objektů (entit) a vztahů mezi nimi ve formě relací (tabulek)

- koncept relací (teorie množin, predikátová logika)
- relační algebra
- relační kalkul

Relační databázový model sdružuje data do tzv. relací (tabulek), které obsahují n-tice (řádky). Tabulky (relace) tvoří základ relační databáze. Tabulka je struktura záznamů s pevně stanovenými položkami (sloupci - atributy). Každý sloupec má definován jednoznačný název, typ a rozsah, neboli doménu. Záznam se stává n-ticí (řádkem) tabulky. Pokud jsou v různých tabulkách sloupce stejného typu, pak tyto sloupce mohou vytvářet vazby mezi jednotlivými tabulkami. Tabulky se poté naplňují vlastním obsahem - konkrétními daty.



# 34.2. Základní konstrukty

- Relace
  - o schéma relace
  - o n-tice

- Atribut
  - o kandidátní klíč
- Integritní omezení
  - o Entitní
    - Doménové
    - Null
    - Jedinečnost
    - pro primární klíč
  - o referenční integrita
    - cizí klíč
  - o enterprise

#### Přesněji:

- Relace R je pojmenovaná tabulka s řádky a sloupci (množina n-tic)
- Atribut A je pojmenovaný sloupec
- Doména D je množina všech přípustných hodnot pro atribut (nebo skupinu atributů)
- Stupeň n (arita) je počet atributů relace
  - o n tice je řádek tabulky
  - o počet n-tic je proměnlivý
- Schéma relace (struktura tabulky)
- Relace R je podmnožinou kartézského součinu
- Konkrétní data tvoří řádky tabulky. Řádky tabulky reprezentují vztahy mezi daty.

# 34.3. Realizace vztahů v relačním modelu

Vychází z konceptuálního schématu a vytvořené dokumentace

- 1. Přizpůsobit konceptuální schéma
- 2. Transformovat na relační schéma
- 3. Validovat relační schéma normalizací
- 4. Validovat relační schéma vůči požadovaným transakcím
- 5. Nakreslit diagram
- 6. Definovat integritní omezení
- 7. Zkonzultovat navržený diagram se zákazníkem

## 34.3.1. Přizpůsobení

- 1. Odstranit M:N vztahy
  - a. M:N vztah rozložíme na dva vztahy 1:M s pomocí nové vazebné entity
- 2. Odstranit vztahy, které mají atributy
  - a. Vztah s atributem rozložíme na dva vztahy s pomocí nové vazební entity, která bude mít daný atribut
- 3. Odstranit vícehodnotové atributy
  - a. Vícehodnotový atribut nahradíme novou entitou a vztahem 1:M
- 4. Odstranit n-ární vztahy
  - a. Každý nebinární vztah může být reprezentován pomocí nové umělé entity a binárních vztahů mezi novou entitou a všemi původními entitami

- 5. Překontrolovat vazby 1:1
  - a. Zkontrolovat jestli se nejedná o stejnou entitu, pokud ano vytvořit společnou entitu
- 6. Odstranit redundantní vztahy
  - a. Vztah je redundantní, když je možné získat stejnou informaci přes jiný vztah.

### 34.3.2. Relace

- každá relace má jedinečný název
- každý prvek relace obsahuje právě jednu hodnotu
- každý atribut má jedinečné jméno v rámci relace a hodnotu z domény
- n-tice se v relaci neopakují
- každá n-tice musí být jednoznačně identifikovatelná

#### Kandidátní klíč

• je atribut nebo kombinace atributů, které jednoznačně identifikují n-tice a žádný atribut v nich není nadbytečný.

#### Primární klíč

- nejvhodnější kandidátní klíč
- může být uměle vytvořený
- podtrháváme jej příkl.
  - jednoduchý R1(klic, normalny atribut)
  - složený R2(klic\_cast1, klic\_cast2, normalny\_atribut)

#### Cizí klíč

- je atribut, který reprezentuje primární klíč jiné relace
- reprezentuje vztah

# 34.4. Integritní omezení

#### Entitní integrita

- Doména atributu množina přípustných hodnot
- povinný/nepovinný atribut (NULL resp. absence hodnoty)
- jedinečnost (unique)
- V relaci musí být všechny atributů primárního klíče povinné. Nesmí být NULL.

#### Referenční integrita

- vztah mezi cizím klíčem jedné relace a primárním klíčem druhé relace
- Když relace obsahuje cizí klíč, hodnota cizího klíče se musí rovnat hodnotě primárního klíče některé n-tice v rodičovské relaci nebo musí být NULL.

Okruhy ke státní závěrečné	zkoušce oboru I	nformační techno	logie - Tomáš Mo	oravec