

# 1) Důvod vzniku DBS, výhody relačních DBS, definice a architektura relačních DBS

- Databázový systém umožňuje transformovat data na informace

- Centralizované úložiště
  - řeší izolaci dat a získávání informací
  - definice dat už není součástí aplikace
- Vytvoření mezivrstvy
  - řeší nezávislost mezi aplikací a daty
  - aplikace a pracuje s mezivrstvou, nezajímá ji jak konkrétně jsou pak data fyzicky uložena
- Kontrola přístupu mimo aplikaci
  - jednotné zabezpečení integrity dat (integritní omezení)
  - kontrolovaný přístup více uživatelů (transakce)
  - přístup k libovolné podmnožině dat (přístupová práva, pohledy)

Relational Model

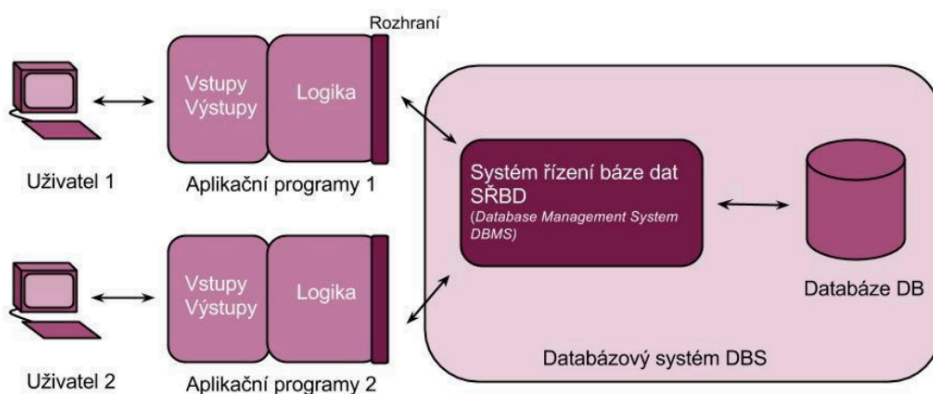
Activity Code	Activity Name
23	Patching
24	Overlay
25	Crack Sealing

Key = 24

Activity Code	Date	Route No.
24	01/12/01	I-95
24	02/08/01	I-66

Date	Activity Code	Route No.
01/12/01	24	I-95
01/15/01	23	I-495
02/08/01	24	I-66

- Výhody relačních DBS:
  - Strukturovanost dat
  - Jednoduché vyhledávání (SQL) - dotazování jazyky vyšší úrovně
  - Integrita dat
  - Normalizace (odstranění duplikace a redundance)
- Definice relačních DBS
  - Spravuje data ve formě tabulek s řádky a sloupci
  - Relace (tabulka) - reprezentace vztahu mezi sadou entit (entita, objekt = řádek v tabulce basically, třeba zákazník, produkt, zaměstnanec, objednávka)
- Architektura relačních DBS

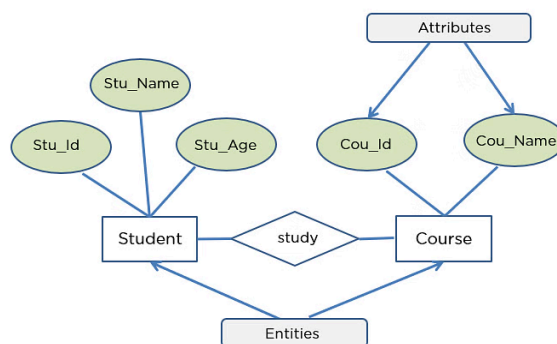


- Databáze DB
  - sdílená kolekce dat popisující aktivity jedné nebo více organizací
- Systém řízení báze dat SŘBD (DBMS)
  - softwarový systém, který umožňuje uživatelům definovat, vytvářet a udržovat databázi a poskytuje k ní kontrolovaný přístup
- Nerelační databáze jsou třeba: JSON, XML

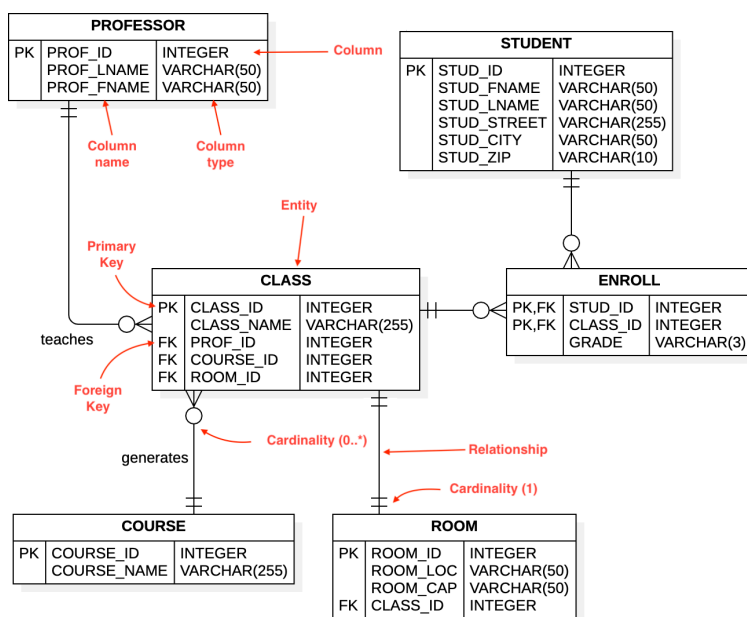
## 2) Postup návrhu datové vrstvy shora-dolů, charakteristiky konceptuálního modelu, ER diagram, popis konstruktů

- Postup návrhu datové vrstvy shora-dolů
  - 1) Specifikace požadavků - (potřeby uživatele, požadavky na data)
  - 2) Konceptuální model - (klíčové entity, vztahy mezi nimi) (ER diagram / UML model)
    - ER diagram - (vysvětlen níže)
    - UML model - standardizován, vlastně to co jsme kreslili na zápočtu (jsou tam i podrobnosti)
  - 4) Relační model
    - Nezávislý na konkrétní implementaci (Oracle, MS SQL, SQLite)
    - Nezávislý na fyzickém uložení dat
  - 5) Fyzický model
    - Převod do reálné databáze
    - Děláme například indexy, přístupové práva etc.
- Charakteristiky konceptuálního modelu
  - Abstrakce - nejsou tam technické detaily, zaměřuje se jen na klíčové entity a vztahy
  - Nezávislost na technologii

- ER (entity-relationship model) diagram
  - nejvíc basic diagram, může ale být i složitější, záleží na autorovi
  - nejjednodušší: jen názvy tabulek(entity), atributy(jméno,cena,věk) a vztahy
  - Identifikace entit, atributů, vztahů mezi entitami
  - Použití klíčů (primárních, cizích) pro propojení tabulek
  - viz. obrázek



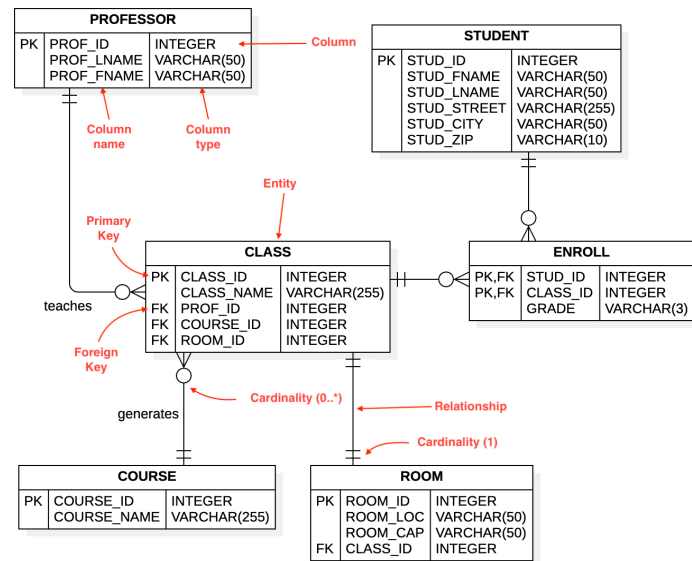
- Popis konstruktů
  - Entita = tabulky
  - Vztah = propojuje entity (určuje kardinalitu, parcialitu)
  - Atribut = vlastnosti entit (sloupečky)
  - Klíč = jedinečně identifikuje záznamy v entitě



### 3) Charakteristiky relačního modelu, popis konstruktů, transformace konceptuálního modelu na relační, speciální případy - ternární vztah, rekurze

- Charakteristika relačního modelu

- Tabulky (řádek reprezentuje jeden záznam, sloupec odpovídá atributu)
- Relace (relace mezi tabulkami je založena na společných hodnotách v klíčích)
- Normalizace (normalizační pravidla pro odstranění redundance (opakování/přebytečnost informací) a konzistence dat)
- SQL pro manipulaci a získávání dat



- Konstrukty relačního modelu

- Relace R = pojmenovaná tabulka s řádky a sloupce
- Integritní omezení
- Doména D = množina všech přípustných hodnot pro atribut
- Atribut A = pojmenovaný sloupec
- Stupeň n (arita) = počet atributů relace

- Transformace konceptuálního modelu na relační

- Z entit se stávají tabulky a atributy entit jsou sloupce tabulek
- Normalizace - rozdělení tabulek a omezení redundance
- Relační klíče - propojení unikátních klíčů tabulek
- Vztahy - občas se tabulky rozdělí na několik tabulek

- Speciální případy

- Ternární vztah
  - Vzácný vztah mezi třemi tabulkami
  - Vytvoříme novou tabulku s cizími klíči a propojíme je, aby tam nebyl ten trojteř vztah
  - Příklad: doktor předepisuje (prescription) několik léků (drug), několika pacientům (patients) (M:N:M)
- Rekurze
  - Vztah jedné tabulky k sobě samé
  - Doplnění o cizí klíč (primární klíč jiné entity)
  - Třeba zaměstnanec-nadřízený, entita "zamestnanci" v sobě má "id\_nadrizeny"

- Zabezpečení referenční integrity - typy změna / typy DELETE (bylo ve zkoušce)

- NO ACTION – nemůžeš smazat, pokud existují na něj odkazy
- CASCADE – vymaž i záznamy, které na něj odkazují
- SET NULL – vymaž a odkaz nastav na NULL
- SET DEFAULT – vymaž a odkaz nastav na defaultní hodnotu
- NO CHECK – bez kontroly

#### 4) K čemu slouží funkční závislosti, normalizace, 1.NF, 2.NF, 3.NF

- Funkční závislosti
  - Určují vztahy mezi atributy v tabulkách
- Normalizace
  - Organizace dat, aby byla minimalizována redundance + udržena integrita dat
  - Příklad: rozdělíme tabulky na dvě a více tabulek, minimalizace opakování informací
- 1. NF (1. normální forma)
  - Každá tabulková buňka obsahuje pouze jednu hodnotu (žádné opakování skupiny hodnot v jedné buňce) - neuloží se třeba celá ulice do sloupce "ulice" (např. "Průhonice, Sadová 577" tam nebude), ale bude tam několik sloupečků pro ulici, město, č. p. atd...
  - Všechna data jsou atomická (nedělitelné)
  - Řešení: rozdělení atributu na větší množství
- 2. NF (2. normální forma)
  - Podmínka: Tabulka je v 1. NF
  - Data závisí na celém klíči a nejen na nějaké jeho podmnožině
  - Pokud třeba máme tabulku s výrobci a výrobky tak to rozdělíme na dvě tabulky
  - Data spolu musí souviset
    - Například nevložíme ELO hráčů do tabulky "inventář"
- 3. NF (3. normální forma)
  - Podmínka: Tabulka je v 2. NF
  - Všechny neklíčové atributy jsou navzájem nezávislé (nesmí existovat závislost atributu na neklíčové hodnotě)
  - Rozklad na větší množství relací
  - Nebo například když počítáme "Rank" z "ELO" tak to nebudeme mít v jedné tabulce, ale dáme to dvou (aby to bylo závislé na klíči, nikoli na třeba tom "Rank"u)

## 5) SQL - DDL, referenční integrita

- SQL - Structured Query Language
- Hromada standardizací
- Komerční systémy provádějí různé implementace - např. nemají všechno, doplňují nestandardní funkce
- Rozdělení SQL
  - jazyk pro definici dat DDL (Data Definition Language)
    - definování DBS schéma - datové typy, struktury
    - vytváření, odstraňování, modifikace definic relací a pohledů (virtuální relace)
    - definování integritních omezení
  - jazyk pro manipulaci s daty DML (Data Manipulation Language)
    - dotazování SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE
  - jazyk pro definici přístupových práv DCL (Data Control Language)
    - GRANT, REVOKE
  - jazyk pro řízení transakcí TCL (Transaction Control Language)
    - COMMIT, ROLLBACK
  - jazyk pro spuštění a vložení a dynamické SQL
- SQL DDL
  - CREATE TABLE - vytvoření schématu relace (tabulky)
    - název tabulky, definované sloupce, integritní omezení nad sloupcem, integritní omezení nad tabulkou
    - CREATE TABLE Teachers(  
id\_teacher Integer PRIMARY KEY (id\_teacher),  
name Nvarchar(30) NOT NULL,  
CONSTRAINT ucNameSurnameDob UNIQUE  
(name,surname,dob) // přes více sloupců  
CONSTRAINT fk\_TeachOffice FOREIGN KEY (id\_office) REFERENCES  
Offices(id\_office)  
);
  - ALTER TABLE - modifikace již vytvořeného schématu tabulky (ALTER/DROP COLUMN)
  - DROP TABLE - vymazání schématu i dat tabulky
  - TRUNK TABLE - vymazání dat tabulky
  - RENAME - přejmenování již vytvořené tabulky
- IO (integritní omezení / constraints) sloupce
  - NOT NULL - žádná hodnota v daném sloupci nesmí být NULL
  - UNIQUE - všechny hodnoty ve sloupci musí být unikátní
    - je přípustná jedna hodnota NULL, kombinace více sloupců může být UNIQUE
  - PRIMARY KEY - sloupec je primárním klíčem
  - REFERENCES - sloupec je cizím klíčem, definuje referenční integritu vzhledem k jiné tabulce
  - CHECK - IO zadané logickým výrazem
  - DEFAULT - slouží k určení implicitní hodnoty sloupce (NULL nebo hodnota)
- Datové typy
  - ISO: INTEGER, SMALLINT, DECIMAL, FLOAT, DATE, TIME, INTERVAL
  - Nestandardní: MONEY, GEOMETRIC SHAPE

## 6) SQL - DML, základní a vnořené dotazy. Určení výsledného počtu entit

- DML - Data Manipulation Language
- SELECT
  - Výběr z dat (dotazování)
  - Množinové operace - sjednocení, průnik, rozdíl
  - Vnořené dotazy - WHERE atribut IN / NOT IN (vnořený SELECT atribut...)
  - Agregáční funkce - GROUP BY, HAVING
  - Spojení - kartézský součin, JOIN - natural, inner, outer, left, right
- INSERT
  - Vložení dat do DB
  - INSERT INTO jméno\_tabulky (jméno\_sloupce) VALUES (hodnota/y)
  - Podporuje to i vložení více řádku naráz (více VALUES oddělené čárkou)
- DELETE
  - Smazání dat z DB
  - DELETE FROM jméno\_tabulky WHERE podmínka
- UPDATE
  - modifikace dat v DB
  - UPDATE jméno\_tabulky SET (jméno\_sloupce = hodnota) WHERE podmínka
  - UPDATE Studenti SET mesto = 'Reichenberg' WHERE mesto = 'Liberec'
- Určení výsledného počtu entit
  - COUNT() - SELECT COUNT(column) FROM table WHERE condition;
  - COUNT(\*) - SELECT COUNT(\*) FROM table GROUP BY column;
    - Počítání podle skupiny

## 7) SQL dotazy - množiny, agregace, spojení. Určení výsledného počtu entit

- Množiny
  - Základní
    - `SELECT column FROM table WHERE podmínka;`
  - UNION (Sjednocení)
    - `SELECT column FROM table1 UNION SELECT column FROM table2;`
  - INTERSECT (Průnik)
    - `SELECT column FROM table1 INTERSECT SELECT column FROM table2;`
  - EXCEPT (Rozdíl)
    - `SELECT column FROM table1 EXCEPT SELECT column FROM table2;`
- Agregace
  - GROUP BY
    - `SELECT column1, COUNT(*) FROM table GROUP BY column1;`
  - HAVING (Podmínka pro agregaci)
    - `SELECT column1, COUNT(*) FROM table GROUP BY column1 HAVING COUNT(*) > 1;`
  - Agregáčn  funkce
    - `SELECT AVG(column1), MAX(column2), MIN(column3) FROM table;`
- Spojen 
  - INNER JOIN (jen spole n  prvky)
    - `SELECT table1.column1, table2.column2 FROM table1 INNER JOIN table2 ON table1.id = table2.id;`
  - LEFT JOIN (v etn  v eho z lev  tabulky)
    - `SELECT table1.column1, table2.column2 FROM table1 LEFT JOIN table2 ON table1.id = table2.id;`
  - RIGHT JOIN (v etn  v eho z prav  tabulky)
    - `SELECT table1.column1, table2.column2 FROM table1 RIGHT JOIN table2 ON table1.id = table2.id;`
  - FULL JOIN (v etn  v eho z obou tabulek)
    - `SELECT table1.column1, table2.column2 FROM table1 FULL JOIN table2 ON table1.id = table2.id;`
- Ur en  v sledn ho po tu entit
  - COUNT
    - `SELECT COUNT(*) FROM table;`
  - COUNT & GROUP BY
    - `SELECT column1, COUNT(*) FROM table GROUP BY column1;`
  - Ur en  unik tn ch hodnot DISTINCT
    - `SELECT COUNT(DISTINCT column1) FROM table;`

## 8) K čemu slouží trigger, typy triggerů, porovnání s uloženou procedurou

- Trigger
  - Procedura uložená na DB serveru, která je automaticky spuštěná jako reakce na specifickou akci v databázi
  - Když nastane "událost" => kontrola podmínky, pokud platí => provedení akce
  - Použití - komplexnější IO, opravy IO
  - BEFORE trigger
    - Před provedením operace
  - INSTEAD OF trigger
    - Nahrazují standardní provedení operace
  - AFTER trigger
    - Po provedení operace
- Událost
  - Změna v DB, třeba INSERT, DELETE, UPDATE OF [seznam\_sloupců]
- Podmínka
  - Dotaz, který je proveden, když je trigger spuštěn
  - Když výsledek dotazu je NOT NULL, podmínka platí
- Akce
  - Procedura, která je provedena pokud podmínka platí
- CREATE TRIGGER jméno\_triggru BEFORE/AFTER/INSTEAD OF událost ON jméno\_tabulky [REFERENCING referenční\_proměnné AS jména] [FOR EACH ROW / FOR EACH STATEMENT] WHEN (podmínka) [AS] akce
- Porovnání s uloženou procedurou

### Triggery

- Automatické spuštění
- Sledování změn / ovládání změn / audit / validace dat
- Mohou ovlivnit výkon

### Uložené procedury

- Explicitní volání
- Manuální komplexní operace
- Jednou za čas to asi neuškodí xd



## 9) K čemu slouží transakce, vlastnosti transakcí, používané principy. (slides)

- Poskytují:
  - nezávislý přístup více uživatelům naráz do DB
  - rezistence DB vůbec systémovým poruchám
- Komponenty
  - souběžné zpracování (každý uživatel vidí konzistentní stavy databáze)
  - zotavení z chyb (error recovery) - systémové poruchy neporuší stav
- Transakce = posloupnost jedné, nebo více SQL operací, se kterou se zachází jako s celkem
- Např. vymazání studenta => vymažem z databáze Studenti + Prihlasky
- Transakční mód = BEGIN TRANSACTION - COMMIT/ROLLBACK
  - můžeme se podívat jak se nám příkaz zachová a podle toho vrátit stav nebo to tak nechat
- Vlastností transakcí (ACID)
  - Atomicity
    - Atomicita, transakce se tváří jako celek, provede se celá nebo vůbec
    - Pokud například nastane chyba tak se změny vrátí zpět
  - Consistency
    - Konzistence, transakce transformuje DB z jednoho konz. stavu do dalšího konz. stavu
  - Isolation
    - Izolovanost, nezávislost, efekty nejsou viditelné jiným transakcím, jakoby transakce probíhala izolovaně
    - Zabezpečeno pomocí uzamykacího mechanismu
    - Transakce má trvat rychle a nečekat např. na data od uživatele
  - Durability
    - Trvanlivost, efekty úspěšné transakce jsou uloženy do databáze (logování)
    - Pokud nastane porucha po úspěšné transakci, je garance, že změny vykonané transakcí jsou uloženy
    - zabezpečeno pomocí logovacího mechanismu, transakčního žurnálu
- Úrovně izolace
  - Nižší úrovně
    - Lepší víceuživatelský přístup, nižší režie, horší garance konzistence
      - READ UNCOMMITTED (nejhorší izolace, transakce si čtou i uncommitted úpravy provedené transakcemi)
        - Vidí a může použít data, které mění jiné transakce před COMMIT
        - Vhodné pouze pro read-only transakce
      - READ COMMITTED (transakce si čtou jen committed úpravy, taky nic moc)
        - Nemůže použít data, které mění jiné transakce před COMMIT
      - REPEATEDLY READ (transakce vidí jen jeden OG stav před svým počátkem, už izolace)
        - Jako read committed + nemůžeme použít data, které mění hodnotu, když je použijeme vícekrát, může vzniknout phantom 🤖
      - SERIALIZABLE (transakce musí probíhat sériově, nikoli paralelně, tím pádem je to pomalý, ale nemusíme se bát, že si budou navzájem hrabat do dat)
  - Příklady použití
    - SET TRANSACTION READ-ONLY
    - SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL -II-

## 10) K čemu slouží indexy, výhody / nevýhody použití, rozdíl mezi klastrovaným a neklastrovaným indexem. (slides)

- Index
  - Obsahuje klíč vytvořen z jednoho nebo více atributů tabulky (pohledu) + směřník na místo, kde jsou uložena primární data pro danou hodnotu klíče
  - Nemusí se sekvenčně prohledávat všechny záznamy, ale jen datová struktura indexu => ta vrátí konkrétní místo na disku
- Datové struktury pro indexy
  - Vyvážené stromové struktury (B(inary) tree, B+ tree)
  - Hash funkce
- Výhody indexování
  - Zrychlení vyhledávání
- Nevýhody indexování
  - Vyžaduje další úložný prostor na disku
  - Režie při vytváření indexu
  - Údržba indexů - změna dat / změna indexů
- Musíme balancovat mezi rychlostí dotazů a cenou aktualizací indexů
- Chybějící indexy / přeindexovanost => zhoršení výkonnosti
- Jak indexovat
  - Malé množství dat => není potřeba indexovat
  - Často upravované tabulky => málo indexů, indexy nad méně atributy (úzké indexy)
  - Málo upravované a často čtené tabulky => indexy nad více atributy (široké indexy)
  - Často upravované & často čtené => musíš to zkusit lol a najít balanc
- Typy indexů
  - Úzký - definovaný nad jedním atributem
  - Široký - definovaný nad více atributy
  - Hustý - odkazuje na konkrétní záznam (řádek)
  - Řídký - odkazuje na stránku, na které je záznam
  - Primární - definovaný nad atributem/atributy (včetně primárního klíče)
  - Sekundární - neobsahuje primární index
  - Jedinečný - definovaný nad atributem UNIQUE
- Typy indexů
  - Klastrovaný index (clustered) nad atributem A
    - Data jsou fyzicky uspořádána podle klíče indexu
    - vhodné pro rozsahové dotazy
    - při zápisu dat se musí setřídít (náročnější údržba)
  - Neklastrovaný index (unclustered) nad atributem B
    - Data zůstávají nesetříděná nebo může být setříděný klastrovaným indexem (halda)
    - Primární data nejsou součástí datové struktury indexu, jenom směřníky, kde ty data jsou
    - Pro jednu tabulku můžeme mít víc neklastrovaných indexů