

Týždeň 4 – 5 - 6

A) Dátové modely, schémy a inštancie, integrita dát - 1

B) Návrh relačných databáz a ER diagramy

C) Vytvorenie databáz, tabuliek a integrita dát - 2

A) Dátové modely, schémy a inštancie, integrita dát - 1

- 1) Dátové modely
- 2) Schémy, inštancie a stav databázy
- 3) Princípy/pravidlá relačných databáz
- 4) Integrita dát a obmedzenia - 1

B) Návrh relačných databáz a ER diagramy

- 1) ER diagramy
- 2) Vzťahy
- 3) Slabé entity
- 4) Rozhodovania pri modelovaní

C) Vytvorenie databáz, tabuliek a integrita dát – 2

- 1) Integrita dát - 2
 - a) Narušenie a zabezpečenie integrity dát
 - b) Obmedzenia
- 2) Primárny a sekundárny kľúč - PK a FK, UNIQUE
Vytvorenie a odstránenie PK a FK, NOT NULL
 - a) V rámci definície tabuľky
 - b) pomocou ALTER TABLE
 - bez CONSTRAINT => generované meno
 - pomocou CONSTRAINT s menom
 - c) UNIQUE
 - d) Kompozitný kľúč
 - e) DEFAULT hodnota
- 3) CHECK constraint, trigger
- 4) Spätná kontrola pri ALTER TABLE
- 5) ... ADD / DROP COLUMN
- 6) Zistenie obmedzení programovo
- 7) ENUM obmedzenie
- 8) UPDATE a DELETE
- 9) CREATE TABLE ... SELECT / LIKE
- 10) Indexy

Sémantika – význam;	Integrita – celistvosť bez nedostatku, poškodenia;
Valid – platný; a	Konzistentnosť – dôslednosť bez protirečení, anomálií;

A) Dátové modely, schémy a inštancie, princípy relačných DB, integrita dát - 1

- 1) Dátové modely
- 2) Schémy, inštancie a stav databázy
- 3) Princípy/pravidlá relačných databáz
- 4) Integrita dát a obmedzenia - 1

1) Dátové modely

Dátový model

- Je **popis štruktúry** dát, ich **typov**, ohraničení a **vzťahov** poskytnutím definície a formátu dát
- poskytuje nutné nástroje na dosiahnutie dátovej **abstrakcie** – ako sa symboly a koncepty vzťahujú k reálnemu svetu, skrývajú štruktúru a parametre fyzickej pamäte
- väčšina dátových modelov obsahuje aj množinu základných **operácií** pre špecifikáciu dopytov a aktualizáciu databázy.

Tri typy dátových modelov, **konceptuálne**, **logické** a **fyzické** dátové modely sú **fázy návrhu** úspešnej databázovej aplikácie, využívajú rôzne stupne abstrakcie. Konceptuálne a logické dátové modely využívajú pojmy ako entita, atribút a vzťah:

- **entita** reprezentuje **koncept** alebo [**všeobecný**] objekt z reálneho sveta, ako napríklad zamestnanec alebo projekt, ktorý je opísaný v databáze; rozlišujú sa tu tri pojmy, ktoré treba vždy jasne definovať (pozri nižšie): *entita*, *entitný typ* a *inštancia entity*
- **atribút** reprezentuje vlastnosť, ktorá bližšie popisuje entitu, ako napríklad meno zamestnanca alebo jeho mzda
- **vzťah** medzi dvomi alebo viacerými entitami reprezentuje asociáciu medzi dvomi alebo viacerými entitami, ako napríklad vzťah zamestnanca k projektu, na ktorom zamestnanec pracuje
- **doména** – kombinácia typu a ohraničenia, ktoré definuje množinu možných hodnôt atribútu.
-
- **Konceptuálny DM** – je séria tvrdení o povahe DB (napr. organizácie), ktorých **význam** je opísaný názvami **entít** a ich **vzťahmi**, ktoré sú založené na požiadavkách a analýze. Mali by byť **nezávislé** (ER, UML) od konkrétnej technológie manažmentu dát.

- **Logický DM** – obohacuje konceptuálny DM o informácie o **doméne** a **dátových štruktúrach** (relational, object, XML, graph). Zahŕňa **atribúty** pre všetky entity, primárne a cudzie **kľúče**. Na tomto stupni sa robí **normalizácia**.
- **Fyzický DM** – obsahuje všetky tabuľkové štruktúry, vrátane názvov stĺpcov, ich dátových typov a ohraničení. Môžeme ho považovať za **mapovanie** logického DM na databázový model daného DBMS (Database Management System).

	konceptuálny	logický	fyzický
Názvy entít	✓	✓	
Vzťahy medzi entitami	✓	✓	
Atribúty		✓	
Normalizácia		✓	
Primárne kľúče		✓	✓
Cudzie kľúče		✓	✓
Názvy tabuliek		✓	✓
Názvy stĺpcov			✓
Dátové typy stĺpcov			✓

Dátový model je:

1. Reprezentácia, popis dát – štruktúra, vzťahy napr. relačný model – tabuľky, alebo pološtruktúrované modely – stromy, XML	DDL
2. Ohraničenia – typy	
3. Operácie nad dátami	DML

2) Schémy, inštancie a stav databázy

V každom dátovom modeli je dôležité rozlišovať medzi

- **popisom** databázy a
- databázou **samotnou**.

Popis databázy sa realizuje **databázovou schémou** a obsahuje **schémy tabuliek** (**entít**), ktoré sa špecifikujú počas návrhu databázy a neočakáva sa, že by sa mali často meniť.

Zobrazenie schémy sa nazýva **diagram schémy** (buď DB alebo entity).

Dáta, ktoré sú v databáze v danom momente, sa nazývajú **stav databázy** alebo **inštancia schémy** (resp. **entity**).

Pripomíname, že namiesto dvojice **entita a inštancia entity** sa niekedy používa dvojica **entitný typ a entita**!

DBMS má uložené popisy konštrukcií schém a ohraničenia ako **metadáta**. DBMS je čiastočne **zodpovedný** za to, aby každý stav databázy bol **platný stav** – teda taký stav, v ktorom je dodržaná štruktúra a **ohraničenia** špecifikované v schéme.

Relačný model

Základná **konštrukcia** reprezentácie dát v relačnom modeli je **relačná schéma**:

$R(A_1:D_1, \dots, A_n:D_n)$:

- názov relácie R
- názvy atribútov A_i
- domény atribútov D_i

Relačná schéma korešponduje s **entitou**.

Inštancie schémy:

- **relácia**, ako množina n-tíc (DB teória)
- **tabuľka** so stĺpcami a riadkami (SQL)

3) Princípy/pravidlá relačných databáz

Codd definoval dvanásť princípov pre relačné databázy:

„1. Informácie sú logicky prezentované v **tabuľkách**.

2. Údaje musia byť logicky prístupné podľa: tabuľky, primárneho kľúča a stĺpca.

3. S **nulovými** hodnotami sa musí narábať jednotne ako s „chýbajúcimi informáciami“, nie ako s prázdnyimi reťazcami, medzerami alebo nulami.

4. **Metadáta** musia byť v databáze uložené rovnako ako bežné údaje ($\approx$ princíp von Neumannovej architektúry: programy (inštrukcie) aj dáta sa ukladajú do tej istej pamäte).

5. Jeden **jazyk** musí byť schopný definovať: údaje, zobrazenia, obmedzenia integrity, autorizáciu, transakcie a manipuláciu s údajmi.

6. Pohľady musia zobrazovať aktualizácie ich základných tabuliek a naopak.

7. Jedna **operácia** musí byť schopná načítať, vložiť, aktualizovať alebo vymazať údaje.

8. Dávkové a konečné operácie sú logicky oddelené od fyzického ukladania a prístupových metód.

9. Dávkové a konečné operácie môžu zmeniť databázovú schému bez toho, aby ste ju museli znovu vytvárať.

10. Obmedzenia **integrity** musia byť dostupné a uložené v metadátach RDB, nie v aplikačnom programe.

11. Jazyk manipulácie s údajmi v relačnom systéme by sa nemal starať o to, kde alebo ako sú fyzické údaje **distribované**, a nemal by vyžadovať zmenu, ak sú fyzické údaje centralizované alebo distribuované.

12. Akékoľvek spracovanie riadkov vykonané v systéme musí vyhovovať rovnakým pravidlám integrity a obmedzení, ako operácie spracovania súborov.”

4) Integrita dát a obmedzenia - 1

Integrita dát je jeden z najdôležitejších aspektov návrhu databázy. Tri typy integrity sú:

- A) integrita **entít** (horizontálna) $\Leftrightarrow$ integrita [*inštancií*] **entít**
- B) integrita **domén** (vertikálna) a
- C) **referenčná** integrita (krížová).

Integrita entít a referenčná integrita tvoria dve zásadné pravidlá pre relačný model.

Integrita dát sa vzťahuje na **platnosť** dát, teda či sú dáta v databáze **korektné** v súlade s definovanými obmedzeniami **bez nedostatku** a logicky **konzistentné bez protirečení**. Databáza by mala obsahovať iba **platné** hodnoty (prípustné, správne – *valid*, accurate, correct). Napríklad

- a) **vkładanie riadku do tabuľky, ktorý už existujúce**
- b) **ak stĺpec môže obsahovať iba kladné celé čísla, hodnota -1 nie je povolená**
- c) **stĺpec, ktorý sa odvoláva na iný stĺpec druhej tabuľky, nemá obsahovať hodnoty, ktoré nie sú v tom inom stĺpci (primárny kľúč).**

Kontrola platnosti dát zahŕňa: kontrolu typu dát, rozsahu dát, logickú konzistenciu (dátum2 >= dátum1),

Integrity a obmedzenia

Obmedzenia integrity dát

- sú pravidlá pre dáta, ktoré zodpovedajú požiadavkám
- predstavujú sémantickú správnosť.

Teda obmedzenia integrity dát sú podmienky, ktoré by dáta definované v relačnej schéme mali spĺňať – databáza môže obsahovať iba také dáta.

Na zabezpečovanie troch typov integrity dát sa používajú rôzne **obmedzenia**:

- A) **integrita entít (riadok)** - primárny kľúč alebo unikátne **obmedzenie** (UNIQUE) *zabezpečujú*, že databáza je bez duplicity dát a neobsahuje žiadne ekvivalentné riadky
- **NOT NULL obmedzenie** - stĺpce označené ako NOT NULL nemajú obsahovať hodnoty NULL
- B) **integrita domén (stĺpec)** - **obmedzenie** domény *zabezpečuje* platnosť a logickosť dát v stĺpcoch [varchar(n), int vs decimal]
- C) **referenčná integrita (vzťah)** - **obmedzenie** cudzím kľúčom *zabezpečuje* spoľahlivosť a platnosť vzťahov v databáze. Vzťah medzi primárnym kľúčom základnej tabuľky a cudzím kľúčom inej tabuľky musí byť zachovaný – napríklad, primárny kľúč, na ktorý sa cudzí kľúč odkazuje, nemôže byť zmazaný.

S referenčnou integritou súvisí kardinálne a účastnícke obmedzenie (pozri ER diagramy)

- **kardinálne obmedzenie** entít vo vzťahu definuje, koľko inštancií jednej entity súvisí s inštanciami inej entity. Vyjadruje **existenciu** jedného typu entity v relácii k druhému typu entity, tzn. prípustné **maximum** (1,...N) **počtu** entít vo vzťahu.

Nech A, B sú dve entity. Tri základné **vzťahy** sú:

- 1:1 – inštancia entity A je viazaná na najviac jednu inštanciu entity B a naopak
 - 1:N - inštancia entity typu A môže byť viazaná na viac ako jednu inštanciu entity typu B, ale nie naopak
 - M:N - viac inštancií entity A môže byť viazaných na jednu inštanciu entity B a naopak, viac inštancií entity B môžu byť viazaných na jednu inštanciu entity A
- **účastnícke obmedzenie** entity vo vzťahu vyjadruje **nutnosť** jedného typu entity v relácii a existenciu druhého typu, tzn. možného **minima** (0, 1) počtu entít vo vzťahu
 - 0 indikuje neúplnú účasť (môžeme mať niekoľko entít, ktoré sa nepodieľajú na vzťahu)
 - 1 indikuje úplnú účasť (každá entita sa musí podieľať na vzťahu)

Reláčné databázové **aplikácie** na pozadí sa opierajú o RDB a v prezentačnej vrstve o OOP jazyk (C#, Java) či JavaScript. Na preklopenie priepasti medzi RDB a OOP je možné používať rôzne riešenia, ako ORDB, ORM alebo SP (písané v jazyku ako Microsoft .NET for SQL Server, Java for Oracle). Ch.J. Date navrhuje iné riešenie, valid D (data language specification), ktorý má vlastnosti odlišné od RDB.

B) Návrh relačných databáz a ER diagramy

1) Entity a ER diagramy

2) Vzťahy

3) Slabé entity

4) Rozhodovania pri modelovaní

a) Reverse engineering in MySQL

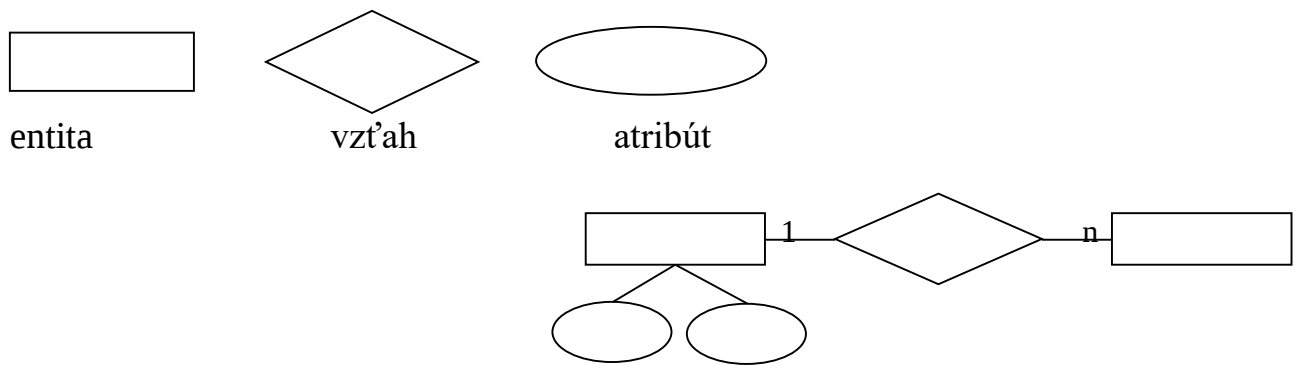
c) VZŤAH 1:1

d) VZŤAH m:n

5) Príklad

1) Entity a ER diagramy

Prvým krokom pri návrhu RDB je získanie požiadaviek, po ktorom nasleduje modelovanie. Modelovať môžeme pomocou **ER diagramov** (Entitno-relačné diagramy, ER - Entity Relation), ktoré používajú znaky



ER model interpretuje DB/úlohu ako množinu entít so zodpovedajúcimi atribútmi a vzťahmi medzi nimi.

- **Entita**/entytný typ je vecný/všeobecný objekt, osoba, miesto alebo udalosť (ich množina), ktorú je možné jednoznačne identifikovať v rámci úlohy.

- **Atribút** - množina atribútov určuje, charakterizuje objekt.

Kľúč (kľúčový atribút) je súčasťou jedinečnej identifikácie.

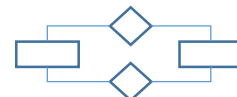
Arita je počet atribútov.

- **Vzťah** - binárny

- rekurzívny



- ternárny: 3 entity: prednášajúci, predmet, študent; 1 atribút: vyučuje



- viacnásobný: 2 entity: oddelenie, personál; 2 vzťahy: je člen, je vedúci

Dva typy obmedzení vzťahu sú: kardinalita a účasť/členstvo (pozri nižšie).

Po získaní požiadaviek modelovanie znamená:

- analyzovať úlohu

- identifikovať **entity**

- identifikovať **vzťahy** a určiť, či sú typu 1:1, 1:n alebo m:n.
- určiť domény a **atribúty** pre entity a vzťahy
- určiť primárne kľúče pre množinu entít
- načrtnúť **ERD** (entity-relationship diagram)
- kontrolovať, či ERD zodpovedá požiadavkám úlohy
- (- transformácia ERD do databázového modelu pomocou DBMS)

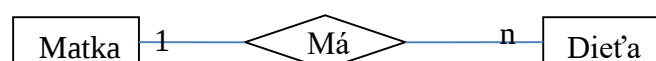
2) Vzťahy

Pri modelovaní relačných DB dôležitú úlohu zohráva početnostná charakterizácia vzťahu, ktorá vyjadruje, že jednému riadku tabuľky koľko partnerských riadkov inej tabuľky zodpovedá. V ER diagramoch **početnosť** môžeme popísať kardinalitou a účasťou. Kardinalita vyjadruje maximálny počet partnerských inštancií a účasť minimálny. **Kardinalita** sa zadáva hodnotami 1, n a **účasť** hodnotami 0, 1. Preto početnostná charakterizácia vzťahu pri ER modelovaní je *hrubá*. Pripomíname, že presnejšie vyjadrenie početnosti môžeme dosiahnuť napr. v menej rozšírenom Object Role Modeling pomocou frekvencie a v SQL pomocou CONSTRAINT.

Tri základné typy vzťahov sú založené na kardinalite/počte

- **vzťah 1:1** – hovoríme, že medzi dvomi entitami je vzťah 1:1, ak **inštancie** jednej entity (jednému riadku tabuľky) zodpovedá jedna partnerská inštancia druhej entity (jeden riadok druhej tabuľky) v oboch smeroch. Príkladom je vzťah Osoba – Občiansky preukaz: jedna osoba má (maximálne) jeden OP a jeden OP patrí (práve) jednej osobe. Ďalší príklad je napr. Letenka – Sedadlo.
- **vzťah 1:n** - hovoríme, že medzi dvomi entitami je vzťah 1:n, ak inštancie jednej entity zodpovedá viac inštancií druhej entity, ale v druhom smere inštancie druhej entity zodpovedá jedna inštancia prvej entity. Príklad Matka – Dieťa pozri nižšie.
- **vzťah m:n** – v oboch smeroch ide o vzťah 1:n. Príkladom je Učiteľ – Predmet: jeden učiteľ môže učiť viac predmetov, daný predmet môže byť zabezpečený viacerými učiteľmi.

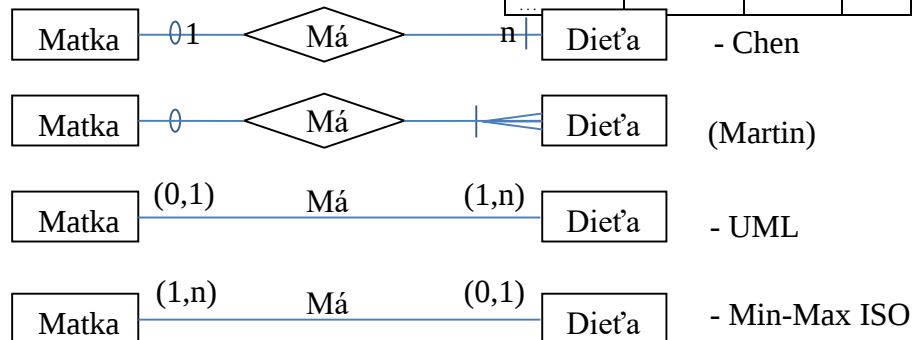
Daný *kardinálny* typ môžeme upresniť **účasťou**, ktorá má hodnotu **1** ak účasť je **nutná**. Žiaľ grafické diagramy kardinalitu a účasť neoznačujú jednotne. Vzťah Matka – Dieťa typu 1:n



ilustrujeme dvomi tabuľkami a štyrmi rôznymi ale ekvivalentnými diagramami, ktoré kardinalitu upresňujú pomocou účasti. Všimnime si, že prvá matka má dve deti a matka tretieho dieťaťa v evidencii je neznáma.

Matka		
idM	Meno	...
1		
2		
...		

Dieťa			
idD	Meno	idM	...
1		1	
2		2	
3		null	
4		1	
...			



1

Rôzne označenia kardinality a účasti [\[link\]](#)

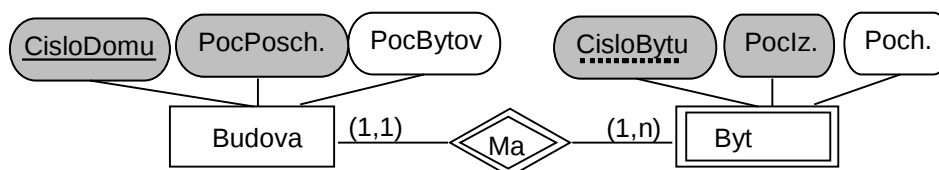
3) Slabé entity

Slabá entita nemôže byť jednoznačne identifikovaná vlastnými atribútmi – potrebuje k tomu aj primárny kľúč *rodiča, základnej entity*.

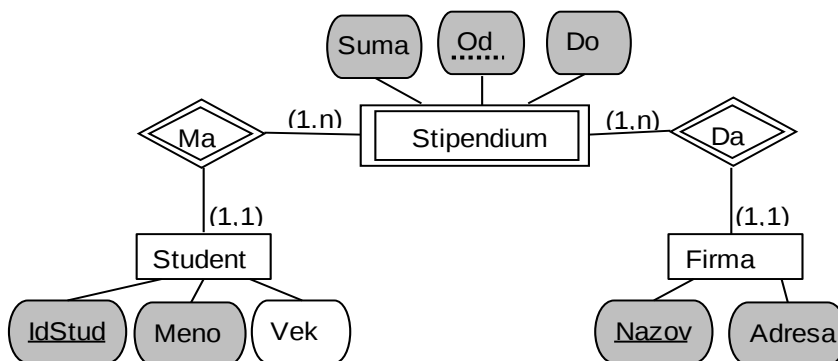
Budovy môžu mať byty s rovnakými atribútmi a s rovnakými číslami bytu. Preto jednoznačná identifikácia bytu nie je možné bez toho, aby sme ju nespojili s budovou.

Budova je základná entita s jedinečným identifikátorom *CisloDomu*.

Byt je slabá entita, nemá vlastný jedinečný identifikátor.



Byty môžu mať rovnaké čísla v rôznych budovách - teda *CisloBytu* neidentifikuje Byt jednoznačne.



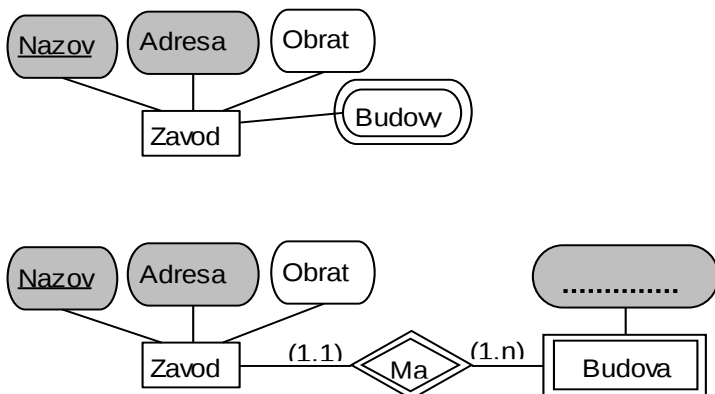
Štipendium má dvoch identifikujúcich rodičov: *Študent* a *Firma*.

Poznámka:

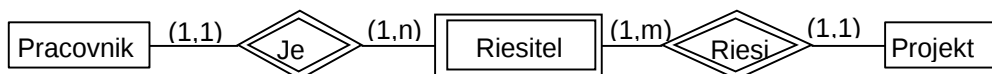
V databáze Poliklinika tabuľka NAVSTEVA by mohla byť definovaná ako slabá entita s primárnym kľúčom trojice (minuta, idL, idP).

4) Rozhodovania pri modelovaní

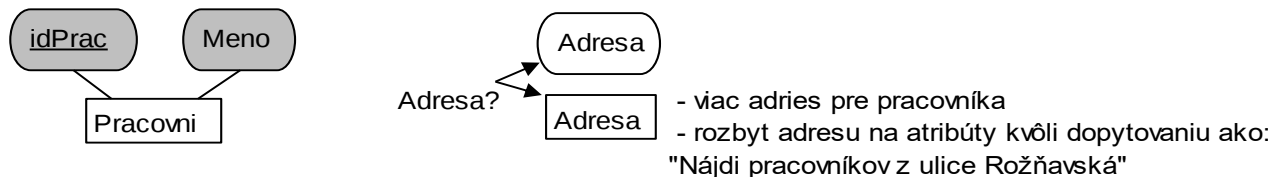
1) Náhrada (resolution) viachodnotových atribútov



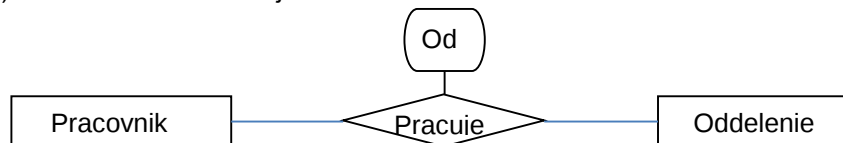
2) Náhrada vzťahu typu m:n, Pracovník - Projekt



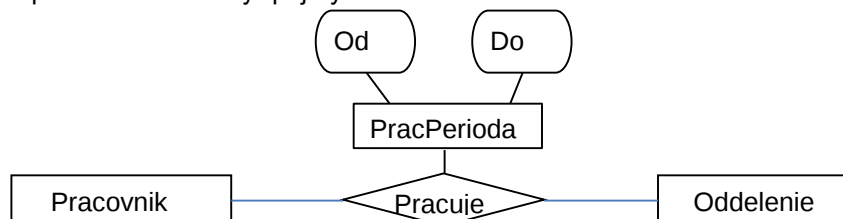
3) Môže sa stať, že sa má rozhodnúť, ako treba vlastnosť modelovať: ako atribút alebo ako entita



4) Atribút vzťahu – v ER je to dovolené



Ak pracovník môže byť prijatý viackrát:

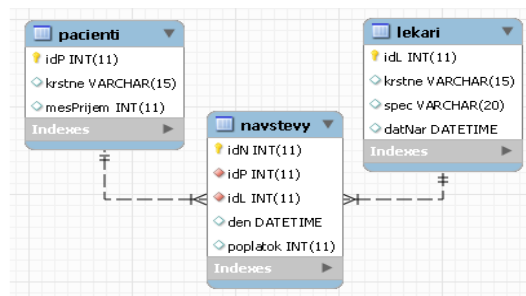


a) Reverse engineering v MySQL

Model/ERD z DB

Generovanie ERD:

Database ⇒ Reverse Engineer ⇒ Next ⇒ Psw ⇒ Next ⇒ Poliklinika
⇒ Next ⇒ Next ⇒ Execute ⇒ Next ⇒ Finish



ER Diagram Polikliniky

Voľba označenia vzťahu:

Model ⇒ Relationship Notation ⇒ Crow's Foot / UML

b) VZŤAH 1:1

Tabuľky Osoba a ObcianskyPreukaz

Vytvorte vzťah 1-1 pre Osoba a ObcianskyPreukaz

```
DROP Database IF EXISTS Osoba_OP;  
CREATE Database IF NOT EXISTS Osoba_OP;  
USE Osoba_OP;  
#drop table op;  
#drop table osoba;
```

```
create table osoba(  
    idOs int not null primary key,  
    meno varchar(20),  
    rokNarodenia int  
);
```

```

create table OP(
    idOP int not null primary key,
    cisloOP int,
    idOs int not null, -- 
    CONSTRAINT c1 FOREIGN KEY (idOs) REFERENCES Osoba (idOs)
);
insert osoba values(1,'F', 1993), (2,'P',1987), (3,'K',1976);
insert OP values(1,45,1), (2,46,3), (3,47,2);

```

Tabuľka OP nemôže obsahovať dva riadky s rovnakou hodnotou pre idOS:

-- insert OP values(4,48,2); -- Chyba sa nehlasí - Osoba 2 nemože mať 2 OP

```
select * from OP;
```

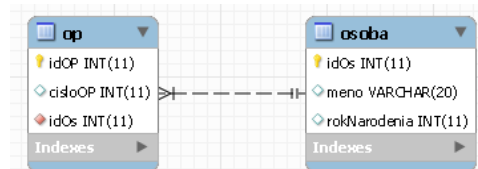
```
SHOW CREATE TABLE OP;
```

```
-- =>
```

```

#CREATE TABLE `op` (
# `idOP` int(11) NOT NULL,
# `cisloOP` int(11) DEFAULT NULL,
# `idOs` int(11) NOT NULL,
# PRIMARY KEY (`idOP`),
# UNIQUE KEY `idOs` (`idOs`),
# CONSTRAINT `c1` FOREIGN KEY (`idOs`) REFERENCES `osoba` (`idOs`)
#) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8 ...

```



Staršie verzie MySQL nevykresľujú správne ERD pre vzťah 1:1

c) VZŤAH m:n

Tabuľky Student a Predmet a ich prepojovacia tabuľka

Vytvorte vzťah m:n pre Student a Predmet

```
DROP Database IF EXISTS Student_Predmet;
```

```
CREATE Database IF NOT EXISTS Student_Predmet;
```

```
USE Student_Predmet;
```

```
#drop table StudPred;
```

```
#drop table Predmet;
```

```
#drop table Student;
```

```
CREATE TABLE Student (  
    idS int NOT NULL,  
    Meno varchar(15) NOT NULL,  
    PRIMARY KEY (idS)
```

```
);
```

```
CREATE TABLE Predmet (  
    idP int NOT NULL,  
    Nazov varchar(15) NOT NULL,  
    # idS int NOT NULL,  
    PRIMARY KEY (idP)
```

```
    # CONSTRAINT cc FOREIGN KEY (idS) REFERENCES Student (idS)  
);
```

```
CREATE TABLE StudPred (  
    idS int NOT NULL,  
    idP int NOT NULL,  
    CONSTRAINT c1 FOREIGN KEY (idS) REFERENCES Student (idS),  
    CONSTRAINT c2 FOREIGN KEY (idP) REFERENCES Predmet (idP),  
    PRIMARY KEY (idS, idP)
```

```
);
```

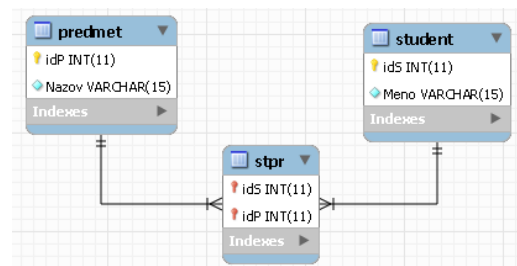
```
insert Student Values(1,'Fero'), (2,'Jano'), (3,'Stevo');
```

```
insert Predmet Values(11,'DBS'), (12,'C#'), (13,'PAZ');
```

```
-- insert StudPred Values(1,11), (1,12), (2,11), (2,11); -- ERROR vďaka PK (idS, idP)
```

```
insert StudPred Values(1,11), (1,12), (2,11);
```

```
select * from StudPred;
```



15 Best Database Design Tools

<https://www.guru99.com/free-database-diagram-design-tools.html>

<https://vertabelo.com/>

Barry Williams, Data Modeling by Example

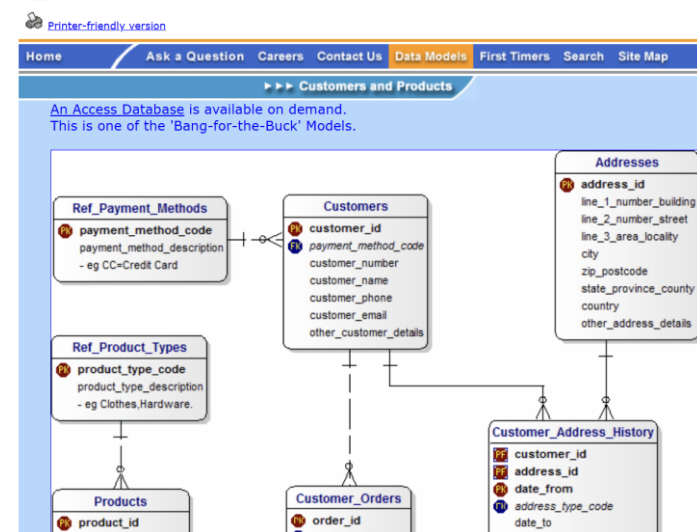
https://modelarchive.databases.biz/downloads/Data_Modeling_by_Example_a_Tutorial.pdf

<https://datamodels.databases.biz/>

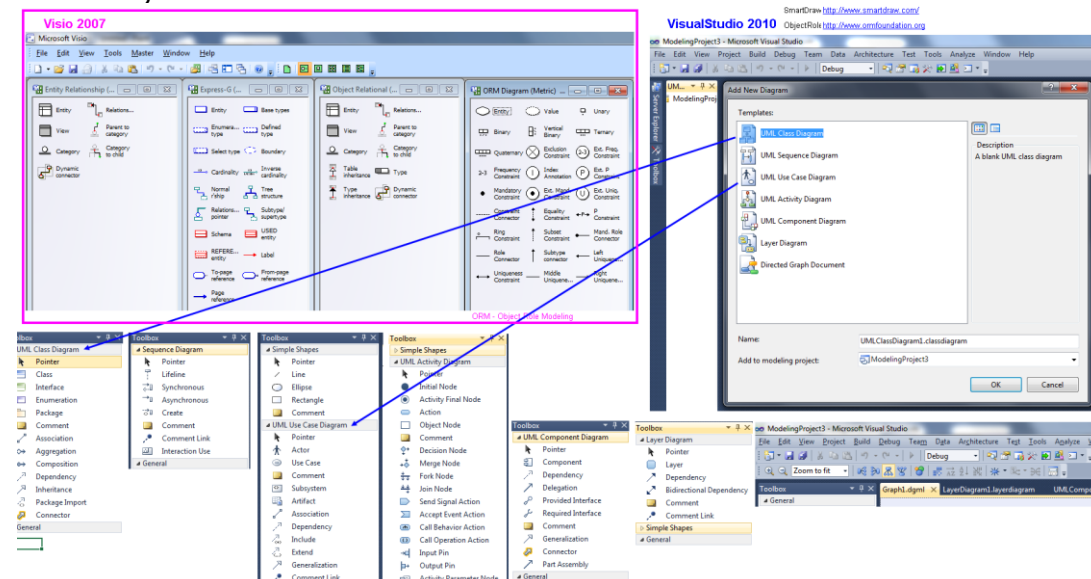
=>

6. Elephant Sanctuaries 7. Fiji Animals 8. Hedgehogs 9. Pitbulls and Parolees Platform 10. Turtle Conservancy 11. Zoo Feeding Time (5 minutes Tutorial)	56. Customers and Price Comparison Web Sites 57. Customers and Products 58. Customers and Products (Canonical) 59. Customers and Products (Generic) 60. Customers and Products and Promotions 61. Customers and Products and	20. Student Self-Service Registration POC 21. Telecomms 22. UN Global Compact Platform 27. Product Regulatory Compliance Platform 28. Real Estate 29. Retail Data Platform 30. Retail Sales (POC) 31. Retail Sales Platform
--	---	--

=>



MS Visio, MS Visual Studio



Niektóre systemy na kreslenie diagramov

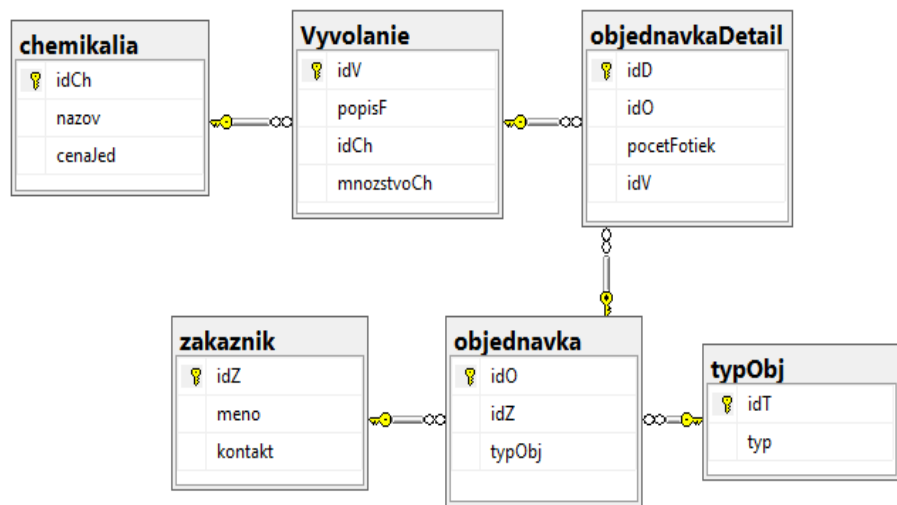
Príklad. Fotolab

- Zákazník môže posilať alebo priniesť do FotoLabu filmy (**typ objednávky**).
- Zamestnanec prevezme ich - na objednávke určí (na základe *skutočného typu* filmu) aj **typ vyvolania**, čo znamená použitie konkrétnej chemikálie s konkrétnym množstvom.

a) Najprv predpokladáme, že zákazník naraz môže objednať vyvolanie viac filmov, ktoré sú ale *jedného typu*.

- 1 Zákazník
- 2 TypObjednavky
- 3 Chemikalia
- 4 Objednavka
- 5 Vyvolanie
- 6 ObjednavkaDetail

(TypFilmu, TypVyvolania, ...)



```
drop database if exists Fotolab;
create database Fotolab;
use Fotolab;
create table zakaznik (
    idZ      int primary key,
    meno     varchar(20),
    kontakt  varchar(20)
);
create table typObj(
    idT      int primary key,
    typ      varchar(20)
);
create table chemikalia (
    idCh     int primary key,
    nazov    varchar(20),
    cenaJed  real
);
create table Vyvolanie (
    idV      int primary key,
    popisF   varchar(20),
    idCh     int,
```

```

        foreign key (idCh) references chemikalia(idCh),
        -- CONSTRAINT c1 FOREIGN KEY (idCh) REFERENCES
        chemikalia(idCh),
        mnozstvoCh int
    );
create table objednavka (
    idO          int primary key,
    idZ          int,
    foreign key (idZ) references zakaznik(idZ),
    typObj       int,
    foreign key (typObj) references typObj(idT)
);
create table objednavkaDetail (
    idD          int primary key,
    idO          int,
    foreign key (idO) references objednavka(idO),
    pocetFotiek int,
    idV          int,
    foreign key (idV) references Vyvolanie(idV)
);

```

DÚ.

b) Predpokladajme, že filmy nemusia byť jedného typu.

Riešenie?

c) Vložte šesť objednávok do databázy. Kvôli cudzím kľúčom naplňte tabuľky v poradí, ako sú deklarované.

C) Vytvorenie databáz, tabuliek a integrita dát - 2

1) Integrita dát - 2

a) Narušenie a zabezpečenie integrity dát

b) Obmedzenia

2) Primárny a sekundárny kľúč - PK a FK, UNIQUE

Vytvorenie a odstránenie PK a FK, NOT NULL

a) v rámci definície tabuľky

b) pomocou ALTER TABLE

- bez CONSTRAINT => generované meno

- pomocou CONSTRAINT s menom

c) UNIQUE

d) Kompozitný kľúč

e) DEFAULT hodnota

3) CHECK constraint, trigger

4) Spätná kontrola pri ALTER TABLE

5) ... ADD / DROP COLUMN

6) Zistenie obmedzení programovo

7) ENUM obmedzenie

8) UPDATE a DELETE

9) CREATE TABLE ... SELECT / LIKE

10) Indexy

1) Integrita dát - 2

a) Narušenie a zabezpečenie integrity dát

Integrita (celistvosť, úplnosť a neporušenosť) dát je platnosť (validity) dát. Integrita dát sa zabezpečuje pomocou **obmedzení**. Modelovanie DB je v podstate modelovanie obmedzení na integritu, veď pravidlá reálneho sveta a princípov relačnej teórie transformujeme na DB model ako obmedzenia na integritu dát.

Príčiny porušenia integrity dát: - ľudská nepozornosť pri zadávaní údajov - chyba počas prenosu dát cez sieť - softvérové chyby - hardvérová porucha - infekcia vírusmi - prírodná pohroma.	Najdôležitejšie kroky prevencie straty dát: - systematické zálohovanie DB - bezpečnostné opatrenia na všetkých úrovniach - vhodné rozhranie s reštrikciami pre zadávanie dát - integrita dát.
--	--

Okrem troch základných typov integrity

- **integrita entít** (jedinečnosť) => **entita** - relačná schéma; predmet/objekt/riadok

Entita, ako abstrakcia modelovanej časti sveta pri navrhovaní databáz, je vec, inštancia ktorej je schopná nezávislej existencie a ktorá môže byť jednoznačne identifikovaná. Konkrétna tabuľka je inštancia relačnej schémy. Pripomíname, že namiesto entity a jej inštalácie sa používajú aj definície entitný typ a entita.

- doménová integrita (typ)
- referenčná integrita (cudzí kľúč)

je možné zaviesť aj iné **typy** integrity dát, ako:

- používateľom definovaná integrita <http://msdn.microsoft.com/en-us/library/aa333358.aspx>

b) Integrita dát a obmedzenia

Integrita entít definuje jedinečné riadky v rámci danej tabuľky **pomocou**

- id stĺpca, obmedzení `UNIQUE` alebo `PRIMARY KEY` a `auto_increment`

Doménová integrita znamená zabezpečenie platných hodnôt v danom stĺpci **pomocou**

- dátových typov a
- rozsahu hodnôt s použitím
 - definícií `NOT NULL` a `DEFAULT`
 - `CHECK` a `FOREIGN KEY` obmedzení

Referenčná integrita znamená referenciu iba na existujúce hodnoty a kaskádovitú zmenu (konzistentnosť) v referenciách v prípade zmeny hodnoty kľúča

- zabezpečuje prepojenosť tabuliek (ich vzťah) **pomocou**
 - `FOREIGN` a `PRIMARY` kľúčov
 - `FOREIGN` a `UNIQUE` kľúčov

Obmedzenia (Constraints)

	Int.entít	Doménova int.	Ref.int.
PRIMARY KEY	✓		✓
FOREIGN KEY		✓	✓
UNIQUE	✓		✓
CHECK		✓	
DEFAULT		✓	
NOT NULL		✓	

2) Primárny a sekundárny kľúč - PK a FK, UNIQUE

Primárny kľúč

- zabezpečuje jedinečnosť riadkov
- každá tabuľka iba jeden PK
- PK sa skladá z jednej alebo viac stĺpcov

Cudzí kľúč

- každá tabuľka môže mať viac FK
- FK sa skladá z jednej alebo viac stĺpcov

Poznámky:

- každá tabuľka by mala mať jeden/alebo viac kľúčov
- kľúč nie je lokalitou dát/riadkov (LetSem: B-strom = level nodes $\cup$ leaf nodes:
 - node (uzol): page/stránka 8 kb;
 - leaf nodes: data pages => data rows;
 - level nodes: index pages => index rows)
- namiesto “nasledujúceho” a “predchádzajúceho riadku” by sme mali používať “ďalšieho”. Treba rozlíšiť *fyzikálne* a *logické* (miesto).
- nie jednotlivé riadky, ale celé množiny riadkov vkladajme do, mažme z a zmeňme (update) v tabuľky/e.

Vytvorenie a odstránenie PK a FK, NOT NULL

a) V rámci definície tabuľky

b) pomocou ALTER TABLE

- bez CONSTRAINT => generované meno
- pomocou CONSTRAINT s menom

c) UNIQUE

d) Kompozitný kľúč

e) DEFAULT hodnota

a-b) PK v rámci definície tabuľky alebo v ALTER TABLE

Síce sa dá vytvoriť meno pre **CONSTRAINT**, ale to pri hlásení chyby s PK sa nezobrazí. Pri PK `not null` nie je nutné.

```
use dbmaz;
drop table if exists T;
CREATE TABLE T(id int, x int);
#CREATE TABLE T(id int not null Primary key, x int);
#CREATE TABLE T(id int Primary key, x int);
#CREATE TABLE T(id int, x int, CONSTRAINT PKid Primary key (id));
ALTER TABLE T ADD CONSTRAINT PKid Primary key (id);
#ALTER TABLE T ADD Primary key (id);
insert T values(0,10), (1,11); -- OK, no error pri PK
#insert T values(1,12);        -- zapricinuje error pri PK
select * from T;
```

PK kľúč nemusí mať typ int:

```
Drop table if exists T;
CREATE TABLE T(idT CHAR(15) NOT NULL PRIMARY KEY);
INSERT T VALUES('Abara');
```

AUTO_INCREMENT id

V INSERT netreba uviesť id ani jeho hodnotu:

```
Drop table if exists T;
```

```
CREATE TABLE T(id int NOT NULL AUTO_INCREMENT PRIMARY KEY,
                y int);
INSERT T(y) VALUES(12); # 1 12
```

a-b) FK v rámci definície tabuľky alebo v ALTER TABLE

Bez CONSTRAINT sa automaticky vygeneruje meno pre FK. V prípade chyby s cudzím kľúčom v chybovom hlásení sa meno CONSTRAINT objaví – na rozdiel od PK.

```
USE DBmaz;
Drop table if exists U;
Drop table if exists T;
CREATE TABLE T(idT int NOT NULL PRIMARY KEY, x INTEGER);
INSERT T VALUES(1,11), (2,12);

CREATE TABLE U(idU int PRIMARY KEY, ckT int, a CHAR(5)
#, FOREIGN KEY (ckT) REFERENCES T (idT)
#, CONSTRAINT FKckT FOREIGN KEY (ckT) REFERENCES T (idT)
);
#ALTER TABLE U ADD FOREIGN KEY (ckT) REFERENCES T (idT);
ALTER TABLE U ADD CONSTRAINT FKckT FOREIGN KEY (ckT) REFERENCES T
(idT);
INSERT U VALUES(11,1,'a'), (12,1,'a');
INSERT U VALUES(13,3,'c'); # error
```

Ako odstrániť FK a CONSTRAINT?

ALTER TABLE ... DROP ...

```
drop database if exists DBmaz; create database DBmaz; use DBmaz;
Drop table if exists U; Drop table if exists T;
CREATE TABLE T( idT CHAR(15) NOT NULL PRIMARY KEY );
CREATE TABLE U( ckT CHAR(15)) ENGINE = INNODB;
ALTER TABLE U ADD CONSTRAINT k1 FOREIGN KEY(ckT) REFERENCES T (idT);
SHOW CREATE TABLE U;
-- ALTER TABLE U DROP CONSTRAINT k1;
ALTER TABLE U DROP FOREIGN KEY k1;
SHOW CREATE TABLE U;
```

c) UNIQUE - jedinečnosť

- zabezpečuje jedinečnosť hodnôt v *neklúčovom* stĺpci
- na rozdiel od PK v tabuľke môže byť viac UNIQUE obmedzení
- UNIQUE dovoľí viac (MS SQL Server iba jednu) *null* hodnôt
- cudzí kľúč sa môže odvolávať na UNIQUE stĺpec

```
DROP TABLE IF EXISTS H;
CREATE TABLE H (id INT PRIMARY KEY, x INT UNIQUE);
INSERT H VALUES(1,8);
-- INSERT H VALUES(2,8); -- NO duplicate
-- INSERT H VALUES(NULL,8); -- NO cannot be null
INSERT H VALUES(2,NULL);
INSERT H VALUES(3,NULL);
SELECT * FROM H limit 3;
```

id	x
2	NULL
3	NULL
1	8
NULL	NULL

Čo sa stane, ak sa cudzí kľúč odvoláva na nie PRIMARY KEY a nie UNIQUE stĺpec?

d) Kompozitný kľúč

Vytvorenie kompozitného kľúča z viacerých atribútov, stĺpcov i a j

```
DROP TABLE IF EXISTS t6, t5, t4, t3;
CREATE TABLE T3(i INT NOT NULL PRIMARY KEY, j INT);
CREATE TABLE T4(i INT, j INT, k INT, PRIMARY KEY(i, j));
CREATE TABLE T5(i INT NOT NULL, j INT NOT NULL, k INT, PRIMARY
KEY(i, j));
CREATE TABLE T6(i INT NOT NULL, j INT NOT NULL, k INT);
ALTER TABLE T6 ADD CONSTRAINT pk_T2 PRIMARY KEY(i, j);
```

Je obmedzenie NOT NULL nutné?

e) DEFAULT

```
... x VARCHAR(25) DEFAULT 'Polozka xyz';
```

Ak sa v definícii stĺpca neuvádza NOT NULL, potom ide o DEFAULT NULL.

```
DROP TABLE IF EXISTS TT;
CREATE TABLE TT(x VARCHAR(11) DEFAULT 'Polozka xyz', y INT NOT NULL,
z INT DEFAULT NULL);
-- <=>
#CREATE TABLE TT(x VARCHAR(11) DEFAULT 'Polozka xyz', y INT NOT
NULL, z INT);
INSERT TT(y) VALUES(3);
SELECT * FROM TT; # Polozka xyz, 3, NULL
```

3) CHECK constraint, trigger a ENUM <http://dev.mysql.com/doc/refman/5.1/en/create-table.html>

CHECK obmedzenie slúži na zabezpečenie doménovej integrity. CHECK môžeme použiť buď v CREATE TABLE alebo ALTER TABLE a buď s CONSTRAINT alebo bez neho.

Pravidlá a výhody CHECK obmedzení:

- základné obmedzenia sú na jednom mieste
- tabuľky a stĺpce môžu obsahovať viac CHECK obmedzení
- ich nie je možné pomocou dopytu alebo aplikačného programu (okrem ALTER) prepísať
- optimalizačné programy pre dopyt, INSERT, UPDATE, DELETE analyzujú obsah CHECK obmedzení
- CHECK obmedzenie je možné pomenovať
- názov pomenovaného obmedzenia sa objaví v chybových hláseniach

```
use dbmaz;
-- a) P key
drop table if exists jaj;
#CREATE TABLE jaj(id int NOT NULL, x int);
#CREATE TABLE jaj(id int NOT NULL, CHECK (id>10), x int);
#CREATE TABLE jaj(id int NOT NULL, x int, CHECK (id>10));
CREATE TABLE jaj(id int NOT NULL, x int, CONSTRAINT viacAko10 CHECK
(id>10));
#↔
#ALTER TABLE jaj ADD CONSTRAINT viacAko10 CHECK (id>10);
#ALTER TABLE jaj ADD CHECK (id>10);
insert jaj values(11,1); -- OK
insert jaj values( 0,1); -- hlasi sa chyba kvoli CHECK
select * from jaj;
```

CHECK nemôže spájať dva stĺpce

Napr.

```
DROP TABLE IF EXISTS T;
CREATE TABLE T (x int NOT NULL PRIMARY KEY,
                 y int CONSTRAINT CK_2b CHECK (x<y)); -- error
```

Okrem CHECK môžeme použiť aj **triggery**. (na **TRIGGER** iba dve ukážky)

Pr.1 Hodnota y má byť menšia alebo rovná ako 100:

```
use dbmaz;
Drop table if exists T;
CREATE TABLE T(
    idT CHAR(15) NOT NULL PRIMARY KEY,
    x INTEGER,
    y INTEGER NOT NULL CHECK(y<=100)
);
INSERT T VALUES('Kosice',NULL, 10);
#INSERT T VALUES('Poprad', 3, 101); # error
SELECT * FROM T;
```

Pr.2 Pre y väčšie hodnoty ako 100 sa redukujú na 100:

```
DROP TRIGGER IF EXISTS trig_T;
DELIMITER $$
CREATE TRIGGER trig_T BEFORE INSERT ON T
FOR EACH ROW
BEGIN
    IF NEW.y>100 THEN SET NEW.y=100;
    END IF;
END
$$ DELIMITER ;

INSERT T VALUES ('Moson', 4, 161); #100
SELECT * FROM T;
```

idT	x	y
Kosice	NULL	10
Moson	4	100
NULL	NULL	NULL

Pr.3 Súhra medzi dvomi stĺpcami x, y (pokračovanie T)

```
DROP TRIGGER IF EXISTS trig_T2;
DELIMITER $$
CREATE TRIGGER trig_T2 BEFORE INSERT ON T
FOR EACH ROW
BEGIN
    IF NEW.x > NEW.y THEN SET NEW.y=0;
    END IF;
END
$$ DELIMITER ;

INSERT T VALUES ('Roznava', 5, 1); # => 0
SELECT * FROM T;
```

idT	x	y
Kosice	NULL	10
Moson	4	100
Roznava	5	0
NULL	NULL	NULL

4) Spätná kontrola pri ALTER TABLE

Spätná kontrola pri **ALTER** table sa vykoná nielen pre PK, ale aj pre CHECK obmedzenie. Pozor, bez odstránení konfliktových hodnôt sa neide ďalej.

a) PK

```
use dbmaz;
drop table if exists jaj;
CREATE TABLE jaj(id int not null, x int);
insert jaj values(0,1);
insert jaj values(0,2);
select * from jaj;
```

Hlási sa chyba kvôli spätnej kontrole PRIMARY KEY => oprava: odkomentuj všetky #.

```
# SHOW VARIABLES LIKE 'SQL_SAFE_UPDATES'; SET SQL_SAFE_UPDATES = 0;
# UPDATE jaj SET id = -1 WHERE x=1;
ALTER TABLE jaj ADD CONSTRAINT pkid Primary key (id);
#SET SQL_SAFE_UPDATES = 1; SHOW VARIABLES LIKE 'SQL_SAFE_UPDATES';
select * from jaj;
```

b) CHECK

Aj tu pri ALTER sa hlási chyba pri spätnej kontrole CHECK:

```
-- Pokracovanie:
ALTER TABLE jaj ADD CONSTRAINT viacAko10 CHECK (id>10);
```

5) ... ADD / DROP COLUMN

```
ALTER TABLE jaj ADD COLUMN xxx int;
select * from jaj;
ALTER TABLE jaj DROP COLUMN xxx;
select * from jaj;
```

6) Zistenie obmedzení programovo

Uvažujme kód:

```
USE DBmaz;
Drop table if exists U;
Drop table if exists T;
CREATE TABLE T (idT CHAR(15), x INTEGER);
#ALTER TABLE T ADD CONSTRAINT PKidT Primary key (idT);
ALTER TABLE T ADD Primary key (idT);
ALTER TABLE T ADD CONSTRAINT CKx CHECK (idT<x);
INSERT T VALUES('18',19); -- OK
#INSERT T VALUES('19',19); -- error

CREATE TABLE U( idU int, ckT CHAR(15) not null, y int) engine
innodb;
ALTER TABLE U ADD CONSTRAINT PKidU Primary key (idU);
ALTER TABLE U ADD CONSTRAINT FKckT FOREIGN KEY (ckT) REFERENCES T
(idT);
ALTER TABLE U ADD CONSTRAINT CKy CHECK (idU<y);
INSERT U VALUES(1,18,3);
#INSERT U VALUES(2,17,3); -- error
SELECT * FROM T;
SELECT * FROM U;
```

Na zistenie mena CONSTRAINTu (pozri CKx) sa dá použiť buď príkaz

```
SHOW CREATE TABLE T; -- =>Open value in viewer myš - pravé tlačidlo
##DESCRIBE T;
```

Table	Create Table
T	<pre>CREATE TABLE `t` (`idT` char(15) NOT NULL, `x` int DEFAULT NULL, PRIMARY KEY (`idT`), CONSTRAINT `CKx` CHECK ((`idT` < `x`))) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8mb4 COLLATE=utf8mb4_0900_ai_ci</pre>

alebo tabuľku `KEY_COLUMN_USAGE` z databázy pohľadov `INFORMATION_SCHEMA`

<http://dev.mysql.com/doc/refman/5.6/en/information-schema.html>

```
select TABLE_NAME, COLUMN_NAME, CONSTRAINT_NAME,
       REFERENCED_TABLE_NAME, REFERENCED_COLUMN_NAME
from INFORMATION_SCHEMA.KEY_COLUMN_USAGE
where TABLE_SCHEMA = "dbmaz" and TABLE_NAME = "U"
       and referenced_column_name is not NULL;
```

pozri **FKckT**

TABLE_NAME	COLUMN_NAME	CONSTRAINT_NAME	REFERENCED_TABLE_NAME	REFERENCED_COLUMN_NAME
u	ckT	FKckT	t	idT

```
ALTER TABLE U DROP FOREIGN KEY FKckT;
```

Pozri nižšie `DESCRIBE` Tab pri indexoch.

7) ENUM obmedzenie

```
DROP TABLE IF EXISTS Vykon;
CREATE TABLE Vykon (
  vykon int,
  den ENUM('Pon', 'Uto', 'Str', 'Stv', 'Pia')
);
INSERT Vykon VALUES(1, 'Pon'), (5, 'Str');
SELECT * from Vykon;
```

vykon	den
1	Pon
5	Str

8) CREATE TABLE ... `SELECT` / `LIKE`

Kým

```
CREATE TABLE Vyk2 SELECT * FROM Vykon;
```

vkładá **celý obsah tabuľky** Vykon do práve vytvorenej prázdnej tabuľky Vyk2 pomocou ... , príkaz

```
CREATE TABLE Vyk3 LIKE Vykon;
```

vytvorí **iba kópiu** Vyk3 **schémy tabuľky** Vykon bez vkladania riadkov.

Pokračovanie kódu po `ENUM` obmedzení tabuľky Vykon.

```
DROP TABLE IF EXISTS Vyk2;
CREATE TABLE Vyk2 (
  vykon int,
  den VARCHAR(3)) SELECT * FROM Vykon;
INSERT Vyk2 VALUES(7, 'Str');
SELECT * from Vyk2;
```

vykon	den
1	Pon
5	Str
7	Str

```
DROP TABLE IF EXISTS Vyk3;
CREATE TABLE Vyk3 LIKE Vyk2;
SHOW CREATE TABLE Vyk3;
```

```
INSERT Vyk3 VALUES(7, 'Str');
SELECT * from Vyk3;
```

```
CREATE TABLE `vyk3` (
  `vykon` int DEFAULT NULL,
  `den` enum('Pon','Uto','Str','Stv',
    'Pia') DEFAULT NULL
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8mb4
COLLATE=utf8mb4_0900_ai_ci
```

vykon	den
7	Str

9) UPDATE a DELETE

a) Edit -- Preferences -- SQL Editor -- dole odľajknúť Safe Updates

b) Query -- Reconnect to Server -- Exit => Prihlásiť sa

alebo nastaviť `SQL_SAFE_UPDATES` na 1 alebo 0 (1 ⇔ ON - bezpečné).

Pokračovanie.

```
SHOW VARIABLES LIKE 'SQL_SAFE_UPDATES';
```

Variable_name	Value
sql_safe_updates	ON

```
SET SQL_SAFE_UPDATES = 0; # 1 => nasl.prik. error
UPDATE Vyk2 SET vykon = 22 WHERE den='Pon';
#UPDATE Vyk2 SET vykon = 1 WHERE den='Pon';
SELECT * from Vyk2;
```

vykon	den
22	Pon
5	Str
7	Str

```
DELETE FROM Vyk2 WHERE den='Pon';
SELECT * from Vyk2;
```

vykon	den
5	Str
7	Str

```
UPDATE Vyk2 SET vykon = 1; -- Bez WHERE nebezpečne!?
DELETE FROM Vyk2; -- Bez WHERE nebezpečne!?
```

Obnovenie stavu pred poslednými dvomi nebezpečnými kódmi:

```
SET SQL_SAFE_UPDATES = 0;
DROP TABLE IF EXISTS Vyk2;
CREATE TABLE Vyk2 (
  vykon int,
  den VARCHAR(3)) SELECT * FROM Vyk2;
INSERT Vyk2 VALUES(7, 'Str');
DELETE FROM Vyk2 WHERE den='Pon';
SELECT * from Vyk2;
```

```
SET SQL_SAFE_UPDATES = 1;
```

```
UPDATE Vyk2 SET vykon = 1; -- error OK ved' nebezpečné
```

10) Indexy (iba ukážky)

Indexy zrýchlia vyhľadanie, lokalizáciu údajov. Podrobnejšie v LS.

```
# drop database if exists DBmaz;
# create database DBmaz;
```

```

use Dbmaz;
DROP TABLE IF EXISTS T;
DROP TABLE IF EXISTS U;
CREATE TABLE T( idT CHAR(15) NOT NULL PRIMARY KEY );
CREATE TABLE U( idU int NOT NULL PRIMARY KEY,
                  ckT CHAR(15), FOREIGN KEY (ckT) REFERENCES T (idT));

```

Tu iba získame informácie:

```
DESCRIBE U;
```

Field	Type	Null	Key	Default	Extra
idU	int(11)	NO	PRI	NULL	
ckT	char(15)	YES	MUL	NULL	

```
SHOW INDEX FROM U;
```

Table	Non_unique	Key_name	Seq_in_index	Column_name	Collation	Cardinality	Sub_part	Packed	Null	Index_type	Comment
u	0	PRIMARY	1	idU	A	0	NULL	NULL		BTREE	
u	1	ckT	1	ckT	A	0	NULL	NULL	YES	BTREE	

```

EXPLAIN SELECT * FROM U;
EXPLAIN SELECT * FROM U WHERE U.idU > 5;

```

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	SIMPLE	U	NULL	index	NULL	ckT	61	NULL	1	100.00	Using index

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	SIMPLE	U	NULL	index	PRIMARY,ckT	ckT	61	NULL	1	100.00	Using where; Using index