- 1.) Co jsou ER-modelu a) Entitni mnoziny
 - b) Mnoziny vztahu
 - c) Atributy

Odpoved:

a) Databaze muze byt postavena na modelu mnoziny entit nebo vztahu mezi entitami.

ENTITA - je hmotny nebo abstrakni objekt, ktery existuje v realnem svete a je jednoznacne odlisitelny od ostatnich obektu (osoba nebo udalost)

ENTITNI MNOZINA - jemnozina entit stejneho typu, ktere sdileji stejen vlastnosti (mnozina studentu MU)

- b) VZTAH je spojitost mezi nekolika entitami(vkladatel: zakaznik-ucet) MNOZINA ZVTAHU - je matematicka relace mezi minimalne dvema entotami, z nichcz kazda prochazi z urcite mnoziny entit
 - muze mit take sve atributy (vkladatel: datum pristupu)
 STUPEN MNOZINY VZTAHU je pocet entitnich mnozin, ktere se sdileji na
 mnozine vztahu
 - vetsina je binarni, pripadne ternarni
- c) entita je predstavovana mnozinou atributu, vlastnosti, jimiz jsou obdareni vsichni clenove dane entitni mnoziny (student jmenem a cslem)

DOMENA - je mnozina vsech moznych hodnot atributu

TYPY - jednoduche a slozene(adresa), jednohodnotove(UCO),
vicehodnotove

(cizi jazyky), nulove, odvozene(rok z RC)

2.) Je dano relacni schema: R=(A,B,C) a relace r(R).

Napiste vyraz v n-ticovem relacnim kalkulu, ktery je ekvivalentni vyrazu SIGMA c > 2000(). SIGMA = vyber

Odpoved:

n-ticovy relacni kalkul by mela byt tabulka s shodnotami

```
\{t \mid t \text{ nalezi r } ^t[C] > 2000\} \text{ nebo ete:} \\ \{t \mid C > 2000(t)\}
```

3.) Je dano relacni schema Z=(Jmeno, Plat) a relace zamestnanci z (Z). Zapiste prikaz v relacni algebre, kterym bude vsem zamestnancum zvysen plat o 5%.

Odpoved:

```
z \leftarrow II jmeno,plat \leftarrow plat *1.05(z)
```

4.) je dano relacni schema R=(A,B,C) a relace r(R). Napiste vyraz v SQL, ktery je ekvivalentni vyrazu SIGMA B=17(II A,B(r)).

Odpoved:

select A,B

 $\hbox{from } r$

where B=17

- 5.) Nakreslete schema zpracovani dotazu v databazovych systemech. Odpoved:
- rozbor a překlad (parsing and translation) překlad dotazu do ${\tt vnit\tilde{r}n\tilde{i}}$

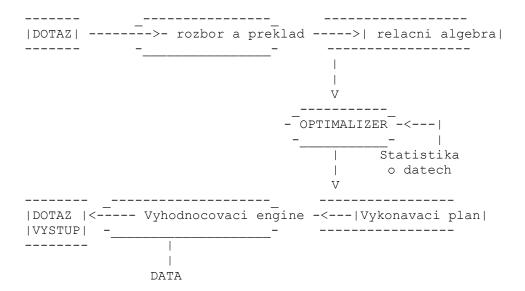
formy, a následně do relační algebry, kontrola syntaxe a verifikace relací

 optimalizace (optimization) - zkouąí nalézt nejlevnějąí plán (posloupnost kroků) pro vyhodnocení dotazu (výrazy relační algebry

totiľ vyjádřit více ekvivalentními výrazy a kaľdý výraz relační algebry

můľe být vyhodnocen více způsoby)

 vyhodnocení (evaluation) - převzetí a provedení plánu a vrácení odpovědi na dotaz



- 6.) Jakym zpusobem mohou diskova pole urychlit zpracovani pristupu k datum:
 - a) malych objektu
 - b) velkych objektu

Odpoved:

- a) Vesi pristupova rychlost
- b) Velka propustnost dat
- 7.) Vysvetlete princip implementace operace join pomoci heschovani(Hash-join)

Odpoved:

Hešovací funkce h je použita pro rozdělení n-tic obou spojovaných relací do množin, které mají stejnou hodnotu hešovací funkce na spojovacích atributech.

8.) Co jsou to transakce a jake vlastnosti zarucuji integritu dat v datove bazi.

Odpoved:

transakce (transaction) je posloupnost jednotlivých příkazů, která má určitý význam

vlasrnosti zarucujici integritu:

- konzistence (consistency) provádění transakce v izolaci chrání konzistenci databáze
- izolovanost (isolation) kaľdá transakce z více najednou prováděných transakcí nesmí vědět o jiných a její mezivýsledky musí být schovány před ostatními
- A MOZNA

trvanlivost (durability) - po úspěaném dokončení transakce, změny musí v databázi přetrvat (i v případě selhání systému)

9.) Charakterizujte strucne jazyk pro definici dat (DDL) a jazyk pro manipulaci s daty(DML) Odpoved:

DDL - jazyk pro definici databazoveho schematu umoznuje specifikaci nejen mnoziny atributu, ale take informaci o kazde relaci (schema kazde relace, domenu hodnot spojenou s kazdym atributem, omezeni intergrity,

mnozinu indexu, ktere budou udrzovany pro kazdou relaci, bezpecnost
 a informace o opravneni pristupu pro kazdou relaci, fyzickou
ukturu

ukladani na disk pro kazdou relaci)

DML - jazyk pro manipulaci s daty

- NEPROCEDURALNI uzivatel specifikuje, jaka data pozaduje
- PROCEDURALNI uzivatel specifikuje navic i zpusob, jak

```
uskutecnit pozadavek
10.) Definujte SELECT, PROJECT
Odpoved:
  SELECT - odpovida operaci projekce v relacni algebre
         - pouziva se k vypsani pozadovanuch atributu ve vysledku dotazu
       - hvezdicka(*,asterisk) v klauzuli znaci vsechny atributy
       - SQL umoznuje vyskyt duplicit
       - klicove slovo DISTINCT uvedene bezprostredne za slovem SELECT
        zpusobi odstraneni duplicity
       - klicove slovo ALL uvedene hned za slovem SELECT zpusobi ponechani
        duplicity
       - muze obsahovat aritmeticke vyrazy(+,-,*,/) a operace na
         konstantach nebo atrinbutech n-tic
  PROJECT -
11.) Napiste dotaz v a) n-ticovem relacnim kalkulu
              b) domenovem relacnim kalkulu
Odpoved:
  a) treba Najdete cislo pujcky pro kazdou pujcku nad 1200
     {t|existuje s nalezi pujcka(t[pujcka-cislo]^s[castka]>1200)}
     Obecne: {t|P(t)}
 b) Najdete pobocka-jmeno (b), pijcka-cislo (l) a castka (a) pro
     pujcky pres 1200
     \{ \langle b, l, a \rangle | \langle b, l, a \rangle \text{ nalezi pujcka } ^ a > 1200 \}
     Obecne: \{ \langle x1, ..., xn \rangle | P(x1, ..., xn) \}
12.) IIa(IIa,b(Q))... - zjednodus...
Odpoved:
13.) Nakresli stavovy diagram zpracovani transakci
Odpoved:
          |----->castecne kdokonceni ----> uplne dokonceni
                aktivni
                  ı
                          V
          |---->neuspesne -----> uplne zruseni
14.) ) Napis 3 metody implementace JOIN.
Opoved:
 hash-join, merge-join, nested-loop join, block nested-loop join,
 indexed nested-loop join
15.) Z SQL privedte do relacni algebry:
      select A1, A2, ..., An
      from r1, r2, ..., rm
     where P
Odpoved:
     II A1, A2, ..., An (SIGMAp (r1xr2x...xrm))
     kde A1 - An a p jspu indexy
16.) Definujte fyzickou a datovou nezavislost
  Fyzicka uroven - popisuje zpusob ulozeni dat
 Logicka uroven - popisuje data ulozena v databazi a vztahy mezi nimi
```

Nezavislost dat - modifikace schematu nebo prostredi jedne urovne nema vliv na schema vyssi urovne - rozhrani mezi ruznymi stupni a koponentami by mela

byt dobre definovana, aby zmeny v nekterych castech nemely vyznamny vliv na jine casti

- rozlisujeme fyzickou a logickou datovou nezavislost

17.) Definujte super-key, candidate-key, primary-key Odpoved:

jeden z kandátních klíčů je vybrán jako primární klíč (primary key) kombinace primárních klíčů zúčastněných entitních mnoľin vytváří kandidátní klíč mnoľiny vztahů (např. RČ a číslo účtu pro vkladatele)

- 18.) Co je outer join a jake jsou jeho formy Odpoved: Rozšíření operace přirozené spojení, které zabraňuje ztrátě informací.
 - Spočítá operaci spojení a přidá n-tice z jedné relace, které neodpovídají n-ticím v druhé relaci k výsledkům operace spojení.
 - Používá hodnotu *null*:
 - null značí, že hodnota je neznámá nebo neexistuje
 - všechna porovnávání zahrnující null mají z definice hodnotu false.
- 19.) Hiearchie pameti a jejich slozky Odpoved:

sekundární - (secondary storage) - rychlý přístup, energeticky nezávislé

(flash memory, magnetické disky)

terciální - (tertiary storage) - pomalý přístup, energeticky nezávislé (magnetické pásky, optické disky)

20.) Kdy dojde k preteceni datove oblasti pri haschovani a jak tomu predejit Odpoved:

Pretece - jestlize je nedostatek sektoru

- vychyleni z distribucniho zaznamu, toto muze nastat ze 2 duvodu
 - vicenasobny zaznam ma stejne hodnoty vyhledavacich klicu
 - vybrana hashovaci fce udela NON-UNIFORM hodnotu distribuovanou v klici
- prestoze moznost pretizeni muzeme redukovat, nemuzeme ji Eliminovat
- 21.) Stavovy model transakci Odpoved:
 - aktivní (active) iniciální stav (transakce čeká na své provádění)
 - částečně dokončená (partially committed) poté co byl proveden poslední příkaz
 - neúspěaná (failed) po objevení, ľe obvyklá realizace nemůľe dále pokračovat
 - zruąená (aborted) poté co posloupnost kroků transakce byla vrácena a databáze obnovena do dřívějaího stavu před prováděním transakce (transkace můľe být restartována nebo zabita)
 - dokončená (committed) po úspěaném dokončení
- 22.) Napiste priklad atributu a-vicehodnotovy, b-slozeny, c-odvozeny Odpoved: Vicehodnotovy: viaczlozkovy Zlozeny: napr. Meno a priezvisko Odvodeny: napr. Vek -> odvodeny od datumu narodenia
- 23.) Rozdil mezi relacnim schematem a relaci Odpoved:

24.) Prepiste tento SQL dvema zpusoby do relacni algebry a reknet, kdy je lepsi pouzit jaky:

SELECT balance FROM account WHERE balance>1200 Odpoved:

- 25.) Rozdil mezi kartezskym soucinem a natural-join Odpoved:
- 26.) Proc je dobre pouzivat diskova pole? Odpoved: Zvysenie bezpecnosti pomocou redundancie, Zvysenie vykonnosti pomocou paralelizacie
- 27.) Co je to transakce, jake ma vlastnosti...

 Odpoved: Transakce je posloupnost operací (část programu), která
 přistupuje a aktualizuje (mění) data.
 - Transakce pracuje s konzistentní databází.
 - \bullet Během spouštění transakce může být databáze v nekonzistentním stavu.
 - \bullet Ve chvíli, kdy je transakce úspěšně ukončena, databáze musí být konzistentní.
 - Dva hlavní problémy:
 - Různé výpadky, např. chyba hardware nebo pád systému
 - Souběžné spouštění více transakcí
- 28.) Rozdil mezi ridkym a hustym indexem.

Odpoved: Husty index: indexovy zaznam je ulozeny pouze pre kazdu hodnotu vyhadavacieho kluca (ale rovnake hodnoty sa v indexe neopakuju)
Riedky index: Indexove zaznamy su len pre niektore hodnoty vyhladavacieho kluca

- 29.) Je dane relacni schema zamestnanec=(id,jmeno,plat,adresa). Klic je id. Zakreslete do ER diagramu.
- 30.) Je dana hashovaci funkce $h(x)=3x \mod 4$. Vybudujte hashovaný index s klici 5,3,9,10,7 Odpoved:

5	3
3	1
9	3
10	2
7	1

- 31.) Je dana relace zamestnanec(id,jmeno,plat,adresa). Napiste dotaz v SQL, ktery vypise jmeno a id zamestnance s nejvyssim platem.

 Odpoved: select meno, id from zamestnanec where plat=(select max(plat) from zamestnanec);
- 32.) Co je to víceúrovňový index a kdy se pouziva
- 33.) Co je to datovy model a jeke jsou jeho zakladni formy? Odpoved:

Soubor nastroju pro popis dat Obektove logicky modey - OO model, funkcionalni model... Zaznamove logicke modely - relacni, sitovy, hiearchycky