BAZE PODATAKA - šalabahter

privremene i temeljne tablice

TEMELINE TABLICE

```
doslovno one najnormalnije tablice od prije
```

PRIVREMENE TABLICE

```
postoji samo tijekom jedne SQL sjednice
```

```
CREATE TEMP TABLE prosjek (
sifPred INTEGER
, prosOcj DECIMAL(3,2));
```

```
INSERT INTO prosjek
SELECT sifPred, AVG(ocj)
FROM polozeniIspit
GROUP BY sifPred;
```

ovo gore se može i pomoću jedne naredbe

```
CREATE TEMP TABLE prosjek (sifPred,prosOcj)

AS --u zagradu stavimo one atribute koje ćemo koristiti u upitu

SELECT sifPred, AVG(ocj) AS prosOcj
FROM polozeniIspit
GROUP BY sifPred;
```

ako mijenjamo temeljne tablice, privremene tablice koje se temelje nad tim temeljnim s

VIRTUALNE TABLICE

stvaranje tablice

```
CREATE VIEW prosjek (sifra, prosjek) AS

SELECT sifPred, AVG(ocj)
FROM polozeniIspit
GROUP BY sifPred;
```

upit nad virtualnom tablicom

```
SELECT MIN(prosjek) AS minPros
, MAX(prosjek) AS maksPros
FROM prosjek;
```

ako mijenjamo temeljne tablice, virtualne koje se oslanjaju na te temeljne će se autom

uklanjanje iz baze podataka

```
DROP VIEW nazivVirtualneTablice;
```

virtualna tablica je _trajno_ pohranjena u bazi podatka, vidljiva u svim SQL sjednicam

migrirajuće n-torke

recimo da postoje virtualne tablice

```
CREATE VIEW jedinice AS
SELECT mbr, ocjena
WHERE ocjena = 1
FROM ocjeneIzFizike;
```

```
CREATE VIEW dvojke AS

SELECT mbr, ocjena

WHERE ocjena = 2

FROM ocjeneIzFizike;
```

i ako sad napišemo naredbu

```
UPDATE jedinice
SET ocjena = 2
WHERE mbr = 1000;
```

i sad će zapis 1000 2 nestati iz tablice jedinice i pobjeći u tablicu dvojke

kako bismo to izbjegli dodajemo liniju with снеск ортіом u svaku create naredbu virtualne tablice koju planiramo mijenjati (UPDATE, INSERT, DELETE)

```
CREATE VIEW jedinice AS

SELECT mbr, ocjena

WHERE ocjena = 1

FROM ocjeneIzFizike

WITH CHECK OPTION;
```

i sad će gornja naredba UPDATE jedinice... baciti grešku

FACT: ako updateamo virtualnu updeateat ćemo i pripadnu temeljnu!!!

uvjeti IZMJENJIVOSTI virtualne tablice

- u glavnom SELECT dijelu definicije virtualne tablice koristi atribute iz samo jedne temeljne tablice r(R)
- ne sadrži eliminaciju duplikata pomoću DISTINCT
- ne sadrži izraze u listi za selekciju (osim trivijalnih izraza koji sadrže samo ime atributa)
- izostavljeni atributi ne smiju imati NOT NULL ograničenje ili moraju imati pretpostavljenu (default) vrijednost
- ne sadrži spajanje ili uniju
- ne sadrži grupiranje i postavljanje uvjeta nad grupom (GROUP BY i HAVING)

Prethodno navedena ograničenja se ne odnose na eventualne podupite koji se koriste unutar WHERE dijela SELECT naredbe koja se koristi za definiciju virtualne tablice

Transakcije i obnova baze podataka u slučaju razrušenja

TRANSAKCIJA

Jedinica rada nad bazom podataka. BEGIN WORK = početak transakcije

```
COMMIT WORK = uspješan završetak
```

ROLLBACK WORK = neuspješan završetak, poništavanje svih izmjena koje je transakcija obavila svojstva:

- 1. ATOMARNOST: Korisnik mora biti siguran da je zadatak obavljen potpuno i samo jednom (ili ništa nije obavljeno)
- 2. IZDRŽLJIVOST: Bez obzira u kojem se trenutku nakon potvrđivanja transakcije dogodio kvar, sustav mora osigurati da su njezini efekti trajno pohranjeni
 - o njima (1. i 2.) brine **Podsustav za upravljanje transakcijama i obnovu baze podataka u** slučaju razrušenja brine
- 3. KONZISTENTNOST
- 4. ATOMARNOST
 - o njima (3. i 4.) brine Podsustav za upravljanje istodobnim pristupom

OBNOVA BAZE PODATAKA

Velike baze podataka – dijeljene, višekorisničke – nužno moraju posjedovati mehanizme obnove

REDUNDANCIJA- svaki se podatak mora moći rekonstruirati iz nekih drugih informacija ...ovo dalje nema smisla