# Alternativni pristupi u izgradnji sistema baza podataka

Ugrađene i temporalne baze podataka

Sistemi baza podataka, dr Vladimir Dimitrieski

1

# Sadržaj

- Ugrađene baze podataka
- Temporalne baze podataka

3

# Ugrađene baze podataka

- Motivacija
  - o razvoj mobilnih i specijalizovanih uređaja
    - ograničene mogućnosti hardvera
    - specifične softverske platforme
    - zahtev za organizacijom podataka
      - količina podataka ima trend stalnog rasta
  - o tradicionalni sistemi baza podataka
    - nisu pogodni za upotrebu na ovim uređajima
      - nedovoljno jak hardver
      - nisu podržani od strane softverske platforme

- Ugrađene baze podataka
  - engl. embedded database
  - o softverska biblioteka
    - povezana sa klijentskom aplikacijom
      - koriste isti adresni prostor
    - aplikacija postaje jedinstvena programska celina
  - o rad sa malim brojem korisnika

5

# Ugrađene baze podataka

- Osnovne karakteristike i zahtevi
  - o minimizacija memorijskih zahteva
    - sistemi imaju skromne memorijske resurse
    - dva aspekta
      - memorijski otisak
        - o engl. memory footprint
        - o memorija koju baza zauzima bez podataka
      - prekoračenje podacima
        - o engl. data overhead
        - o nesvrsishodna potrošnja resursa ili vremena potrebnog za pribavljanje traženog podatka

- Osnovne karakteristike i zahtevi
  - o redukovanje alokacije resursa
    - ugrađena BP mora odgovoriti na ograničenja postavljena od strane tehnologije ugrađenog sistema u kojem egzistira
      - obezbediti integritet i kontinuiran rad
      - prilagoditi resurse trenutnim ograničenjima
        - o predefinisani limiti
        - o trenutno dostupni resursi
    - ručno konfigurisanje upravljanja resursima je neprihvatljivo

7

7

#### Ugrađene baze podataka

- Osnovne karakteristike i zahtevi
  - brzina izvršavanja i predvidivost performansi
    - varijacije u frekvenciji pristupa i dostupnosti resura
      - ugrađena BP mora biti u mogućnosti da se prilagodi svakoj situaciji
      - sprovode se temeljni test slučajevi
      - ugrađuju se mehanizmi za brz oporavak
    - brzina izvršavanja je od ključnog značaja
      - veliki broj ugrađenih sistema obrađuje podatke u realnom vremenu
      - u cilju postizanja što boljih performansi, ugrađena BP tipično mora koristiti sve raspoložive resurse namenskog hardvera

- Osnovne karakteristike i zahtevi
  - visoka pouzdanost i raspoloživost
    - ne postoji administrator kao kod tradicionalnih SBP
      - ugrađena BP sama inicira pojedine operacije
        - o indeksiranje, pravljenje rezervne kopije, podešavanje parametara sistema
        - o iniciranje operacija može biti delegirano aplikaciji
    - potrebna je brza reakcija na greške
      - procedura oporavka podataka mora biti vrlo brzo pokrenuta

9

9

#### Ugrađene baze podataka

- Osnovne karakteristike i zahtevi
  - o interoperabilnost, prenosivost i podrška različitih operativnih sistema
    - ugrađeni sistemi poseduju namenske operativne sisteme
      - ugrađena BP mora da podržava takav operativni sistem
    - interoperabilnost sa drugim sistemima BP
    - prenosivost na druge hardverske platforme

- Osnovne karakteristike i zahtevi
  - upotreba fleš memorije
    - primarni medijum za skladištenje podataka u mobilnim uređajima i uređajima specijalizovane namene
      - trajna memorija, razumnog kapaciteta po prihvatljivoj ceni
      - nema mehaničkih delova
        - koji prouzrokuju kašnjenja
      - manja potrošnja energije od hard diskova

11

11

## Ugrađene baze podataka

- Kriterijumi izbora odgovarajućeg sistema ugrađene BP
  - izbor platforme
    - podržani operativni sistem
    - izvorni kôd baze podataka
  - o zauzeće resursa
  - o ocena performansi
    - konkurentnost i skalabilnost
  - o zahtevani servisi

- Tipovi ugrađenih baza podataka
  - o BP integrisane sa aplikacijom na klasičnim računarskim platformama
  - o BP integrisane u mobilne uređaje i uređaje specijalizovane namene

13

13

## Ugrađene baze podataka

- BP integrisane sa aplikacijom na klasičnim računarskim platformama
  - o tradicionalni sistemi
    - K/S arhitekture
    - aplikacija preko servera komunicira sa BP
  - o BP integrisane sa aplikacijom
    - BP je ugrađena u aplikaciju
      - kao softverska komponenta
    - visoke performanse
      - smanjena kompleksnost komunikacije
    - mali broj korisnika BP

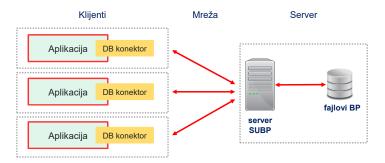
- BP integrisane sa aplikacijom na klasičnim računarskim platformama
  - o implementacija BP integrisane sa aplikacijom
    - referenciranjem softverske biblioteke
      - koja sadrži implementaciju baze podataka
      - jednostavna ponovna iskoristivost implementacije BP
    - proširenje izvornog koda aplikacije
      - kodom koji implementira BP
      - eliminiše potrebu za postojanjem eksterne softverske biblioteke
        - o pojednostavljena distribucija i instalacija

15

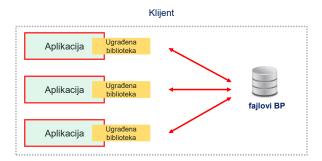
15

# Ugrađene baze podataka

• Tradicionalna arhitektura sistema BP



• Arhitektura sistema BP integrisane sa aplikacijom



17

17

# Ugrađene baze podataka

- BP integrisane u mobilne uređaje i uređaje specijalizovane namene
  - o uređaji striktnih hardverskih ograničenja
  - o aplikacije namenjenje za rešavanje specifičnih problema
  - o potreba za ugrađenim bazama podataka
  - o prednosti
    - redukovanje troškova razvoja
    - poboljšanje kvaliteta dizajna ugrađenih sistema
    - lakše održavanje i povećana pouzdanost

- BP integrisane u mobilne uređaje i uređaje specijalizovane namene
  - koriste se u
    - mobilnom računarstvu
    - inteligentnim uređajima i ugrađenim sistemima
    - smart karticama

19

19

## Ugrađene baze podataka

- Pregled postojećih ugrađenih BP
  - Berkley DB
    - najpopularnija NoSQL ugrađena BP
    - softverska biblioteka
      - visoke performanse sa podacima tipa ključ-vrednost
    - napisana u C-u
      - poseduje API-je za većinu modernih programskih jezika
      - podržana većina modernih OS-a
    - visoka konkurentnost i skalabilnost
      - hiljade simultanih upravljačkih niti
      - veličina BP do 256 terabajta
    - memorijski otisak 700 KB 1.6 MB

- Pregled postojećih ugrađenih BP
  - Hamster DB
    - mala NoSQL ugrađena BP tipa ključ-vrednost
    - napisana u C/C++-u
      - poseduje API-je za Javu, Python, .Net i Erlang
      - podržana većina modernih OS-a
        - o Google Android i Apple iOS
    - visoka konkurentnost i skalabilnost
    - memorijski otisak 600 KB

21

21

#### Ugrađene baze podataka

- Pregled postojećih ugrađenih BP
  - o Raptor DB
    - vrlo mala NoSQL ugrađena BP
      - u formi perzistentnog rečnika podataka
      - realizovana kao softverska biblioteka
    - dizajnirana za podatke u JSON formatu
      - prihvata i sve ostale vrste podataka
    - dizajnirana samo da dodaje podatke
      - poseduje istorijske/duplicirane podatke
    - visoka konkurentnost i skalabilnost
    - memorijski otisak 40 KB

- Pregled postojećih ugrađenih BP
  - SQLite
    - softverska biblioteka
    - zasnovana na relacionom modelu podataka
    - podržava transakcioni režim i očuvanje ACID svojstava
    - nema potrebu za podešavanjem ili administriranjem
    - smeštena u jedinstvenu datoteku
      - moguć prenos na bilo koju platformu
    - napisana u C-u
      - poseduje API-je za C i C++
      - podržana većina modernih OS-a
    - visoka skalabilnost
      - veličina BP do reda veličine terabajta
      - veliki objekti reda veličine gigabajta
    - memorijski otisak 200 KB 350 KB

23

23

#### Ugrađene baze podataka

- Pregled postojećih ugrađenih BP
  - PicoDBMS
    - baza podataka za smart kartice
    - podržava moćan podskup SQL standarda
    - vrši autentifikaciju korisnika
      - dozvoljava pristup isključivo dozvoljenom sadržaju
    - koristi EEPROM
      - · kao primarnu memoriju

25

# Temporalne baze podataka

- Temporalne baze podataka
  - 。 sve baze podataka koje poseduju vreme kao aspekt u organizovanju podataka
  - o uvode temporalne koncepte
    - na nivou baze podataka
    - aplikacije koriste ove temporalne koncepte

- Reprezentacija vremena
  - o vreme je **uređeni niz trenutaka** u **granularnosti** definisanoj od strane aplikacije
  - kronon
    - minimalna granularnost za neku aplikaciju
    - svi događaji u okviru kronona se posmatraju kao istovremeni događaji
      - u realnom sistemu to ne mora da bude slučaj

27

27

## Temporalne baze podataka

- Kalendar
  - o organizuje vreme u različite vremenske jedinice
    - lakše za rukovanje
    - npr. minut, sat, dan, mesec, itd.
  - o omogućava merenje vremena od neke početne tačke
    - razlikuje se u zavisnosti od kulture, npr:
      - Gregorijanski kalendar
      - Kineski kalendar
      - Islamski kalendar

- Vremenski tipovi u SQL-u
  - DATE
    - godina, mesec i dan
    - YYYY-MM-DD
  - o TIME
    - sat, minut i sekund
    - HH:MM:SS
  - TIMESTAMP
    - kombinacija TIME i DATE
    - YYYY-MM-DD HH:MM:SSS

29

29

# Temporalne baze podataka

- Vremenski tipovi u SQL-u
  - o INTERVAL
    - relativni vremenski period
    - 10 dana
    - 250 minuta
  - o PERIOD
    - fiksirani vremenski period
      - fiksirana početno vreme
    - 10 dana od 1. januara 2013. do 10. januara 2013. godine

- Vrste događaja u temporalnim BP
  - jedinični događaji (činjenice)
    - obuhvataju jedinstveni vremenski trenutak
      - u definisanoj granularnosti
  - o događaji (činjenice) koji traju
    - obuhvataju određen vremenski period
      - · definisan početnom i krajnjom tačkom u vremenu
        - o obuhvata i sve trenutke između
          - u definisanoj granularnosti

31

31

#### Temporalne baze podataka

- Interpretacija vremena u BP
  - o kako interpretiramo vreme povezano sa podacima u BP
    - podaci predstavljaju događaje ili činjenice
  - validno vreme
    - vreme kada se događaj zbio
    - vreme kada je činjenica bila tačna
    - u realnom svetu
  - transakciono vreme
    - vreme kada je podatak upisan u bazu podataka
    - vreme kada je informacija validna u sistemu

- Interpretacija vremena u BP
  - o validno vreme i transakciono vreme nazivaju se vremenskim dimenzijama
  - o moguće i ostale interpretacije vremena
    - korisnički definisano vreme
    - korisnik
      - daje semantiku interpretaciji
      - programira aplikaciju da je podrži

33

33

#### Temporalne baze podataka

- Interpretacija vremena u BP
  - o pristupi implementiranju temporalnih baza podataka
    - verzionisanje torki
      - kod relacionih sistema
      - dodaje se vreme svakoj torki
      - prilikom promene torke kopiraju se i atributi koji nisu promenjeni
    - verzionisanje atributa
      - kod sistema koji podržavaju složene objekte
        - o objektno-orijentisane BP
        - o objektno-relacione BP

- Interpretacija vremena u BP
  - o podela baza podataka u odnosu na vremenske dimenzije
    - baze podataka sa validnim vremenom
      - sadrže samo validno vreme
    - baze podataka sa transakcionim vremenom
      - sadrže samo transakciono vreme
    - bitemporalne baze podataka
      - sadrže i validno i transakciono vreme

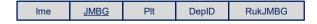
35

35

## Temporalne baze podataka

- Relaciona baza podataka primer
  - o šeme relacije Radnik i Departman
  - o torke predstavljaju **trenutno stanje** entiteta u realnom svetu

- Relaciona baza podataka primer
  - Radnik



Departman



37

37

## Temporalne baze podataka

- BP sa validnim vremenom
  - o zahtev za praćenjem istorije promena nad nekim entitetom
  - o uvode se početno i krajnje vreme validnosti entiteta u realnom svetu
    - obeležja s nazivima: Vpv i Vkv
  - o trenutno stanje entiteta u temporalnim BP sa validnim vremenom
    - temporalna konstanta **NOW** se dodeljuje obeležju Vkv
      - označava trenutno vreme
        - o uzimajući u obzir napredovanje vremena

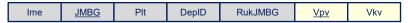
- BP sa validnim vremenom
  - o primarni ključ šeme relacije sa validnim vremenom
    - vreme početka validnosti (Vpv)
    - ostala obeležja koja jedinstveno identifikuju entitet
  - o ukoliko su netemporalna obeležja u primarnom ključu podložna promenama
    - umesto njih se uvodi jedno obeležje koje predstavlja surogatni ključ
      - njemu se pridružuje Vpv

39

39

# Temporalne baze podataka

- BP sa validnim vremenom primer
  - o Radnik\_VV



Departman\_VV



4

- BP sa validnim vremenom
  - brisanje torki
    - torci koja se briše se upisuje vrednost Vkv obeležja
      - torka se zatvara
    - logičko brisanje
  - dodavanje torki
    - upisivanjem nove torke u relaciju
    - Vkv dobija vrednost NOW

41

41

## Temporalne baze podataka

- BP sa validnim vremenom
  - ažuriranje torki
    - "staroj" torci se upisuje vrednost Vkv obeležja
      - zatvorena (istorijska) torka
    - upisuje se nova torka sa izmenjenim vrednostima
      - Vpv označava vreme izmene entiteta u ralnom svetu
      - Vkv sadrži promenljivu NOW

- BP sa validnim vremenom
  - tipovi ažuriranja
    - proaktivno ažuriranje
      - ažuriranje se obavlja **pre** promene u realnom sistemu
      - početno vreme se postavlja na datum u budućnosti
    - retroaktivno ažuriranje
      - ažuriranje se obavlja **nakon** promene u realnom sistemu
      - početno vreme se postavlja na datum u prošlosti
    - simultano ažuriranje
      - ažuriranje se obavlja **paralelno** sa promenom u realnom sistemu
      - početno vreme se postavlja na trenutni datum
  - o ne postoji informacija o promeni stanja baze podataka

43

43

## Temporalne baze podataka

• BP sa validnim vremenom – primer

Ime	JMBG	Pit	DepID	RukJMBG	Vpv	Vkv
Petar	0901251	25000	5	9851244	2002-06-15	2003-05-31
Petar	0901251	30000	5	9851244	2003-06-01	NOW
Marko	3654211	25000	4	9851244	1999-08-20	2001-01-31
Marko	3654211	30000	5	9851244	2001-02-01	2010-03-31
Marko	3654211	40000	5	9851244	2010-04-01	NOW
Dejan	9851244	28000	4	3241545	2001-05-01	2002-08-10
Ivan	3241545	38000	5	NULL	2014-08-01	NOW

• BP sa validnim vremenom – primer

Naziv	DepID	RukJMBG	Vpv	Vkv
E1	4	9851244	2001-09-20	NOW
E2	5	9851244	2001-09-20	2002-03-31
E2	5	3241545	2002-04-01	NOW

45

45

## Temporalne baze podataka

- BP sa transakcionim vremenom
  - o zahtev za praćenjem promene stanja sistema BP
  - o svakoj torci se pridružuje vremenski otisak
    - za početak transakcije (Vpt)
    - za kraj transakcije (Vkt)
    - uobičajeni tip podataka je TIMESTAMP
  - rollback baze podataka
    - moguća primena operacija logičkog poništavanja (logički *rollback*, tj. *flashback*)
      - u cilju vraćanja stanja određenog dela baze podataka u stanje željenog vremenskog trenutka

- BP sa transakcionim vremenom
  - o trenutno stanje entiteta u temporalnim BP sa transakcionim vremenom
    - temporalna konstanta **UNTIL CHANGED** (UC) se dodeluje obeležju Vkt
      - označava trenutno transakciono vreme
      - dok torku ne promeni neka druga transakcija
  - o primarni ključ šeme relacije sa validnim vremenom
    - vreme početka transakcije (Vpt)
    - ostala obeležja koja jedinstveno identifikuju entitet

47

47

# Temporalne baze podataka

- BP sa validnim vremenom primer
  - o Radnik\_TV



Departman\_TV



4

- Bitemporalne baze podataka
  - o zahtev za praćenjem promene stanja sistema BP kao i promene podataka u realnom svetu
    - svaka šema relacije sadrži obe vremenske dimenzije
  - o primarni ključ bitemporalne šeme relacije
    - vreme početka transakcije (Vpt)
    - vreme početka validnosti (Vpv)
    - ostala obeležja koja jedinstveno identifikuju entitet
  - o trenutno stanje entiteta u bitemporalnim BP
    - Vkv ima vrednost NOW
    - Vkt ima vrednost UC

49

49

# Temporalne baze podataka

- BP sa validnim vremenom primer
  - Radnik BT



o Departman\_BT



50

- Bitemporalne baze podataka
  - o modifikacija torki
    - nijedno obeležje se fizički **ne menja** osim Vkv i Vkt
    - za svaku izmenu se dodaje nova torke
      - nova verzija entiteta
  - postupak modifikacije
    - elementi modifikacije
      - trenutna verzija torke **v** koja se modifikuje
        - $\circ$  v[Vkv] = *NOW*
        - $\circ$  v[Vkt] = *UC*
      - transakcija T koja modifikuje torku
        - o **TS(T)** vremenski otisak transakcije T
      - VT trenutak u vremenu kada je entitet promenio stanje u relanom sistemu
        - VT- trenutak neposredno pre VT

51

51

#### Temporalne baze podataka

- Bitemporalne baze podataka
  - postupak modifikacije
    - koraci modifikacije
      - dodati novu torku v<sub>2</sub> u relaciju
        - ∘ v₂ je kopija torke v
        - $v_2[Vkv] = VT-$
        - $v_2[Vpt] = TS(T)$
        - $v_2[Vkt] = UC$
      - 2. dodati novu torku  $v_3$  u relaciju
        - v<sub>3</sub> je kopija torke v
        - $v_3[Vpv] = VT$
        - $v_3[Vkv] = NOW$
        - o modifikuju se vrednosti polja koja se menjaju
        - $v_3[Vpt] = TS(T)$
        - $v_3[Vkt] = UC$

- Bitemporalne baze podataka
  - postupak modifikacije
    - koraci modifikacije
      - 3.  $v_2[Vkt] = TS(T)$
    - $\,\blacksquare\,\,$ torka  $v_3$  predstavlja trenutnu verziju entiteta u bazi podataka

53

53

## Temporalne baze podataka

- Bitemporalne baze podataka
  - o brisanje torki
    - logičko brisanje torke v
    - dodaje se nova torka v<sub>2</sub>
      - kopija torke v
      - $v_2[Vpt] = TS(T)$
      - $v_2[Vkv] = VT$
      - v[Vkt] = TS(T)
  - dodavanje torki
    - lacktriangle dodaje se nova torka  $\mathbf{v}_n$ 
      - $v_n[Vpt] = TS(T)$
      - $v_n[Vkt] = UC$
      - $v_n[Vpv] = VT$
      - $v_n[Vkv] = NOW$

• BP sa validnim vremenom – primer

lme	JMBG	Pit	DepID	RukJMBG	Vpv	Vkv	Vpt	Vkt
Petar	0901251	25000	5	9851244	2002-06-15	NOW	2002-06-08, 13:05:58	2003-06-04, 08:56:12
Petar	0901251	30000	5	9851244	2002-06-15	2003-05-31	2003-06-04, 08:56:12	UC
Petar	0901251	30000	5	9851244	2003-06-01	NOW	2003-06-04, 08:56:12	UC
Dejan	9851244	28000	4	3241545	2001-05-01	NOW	2001-04-27, 16:22:05	2002-08-12, 10:11:07
Dejan	9851244	28000	4	3241545	2001-05-01	2002-08-10	2002-08-12, 10:11:07	UC
Ivan	3241545	38000	5	NULL	2003-08-01	NOW	2003-07-28, 09:25:37	UC

5

55

# Temporalne baze podataka

• BP sa validnim vremenom – primer

lme	JMBG	Pit	DepID	RukJMBG	Vpv	Vkv	Vpt	Vkt
Marko	3654211	25000	4	9851244	1999-08-20	NOW	1999-08-20, 11:18:23	2001-01-07, 14:33:02
Marko	3654211	30000	5	9851244	1999-08-20	2001-01-31	2001-01-07, 14:33:02	UC
Marko	3654211	40000	5	9851244	2001-02-01	NOW	2001-01-07, 14:33:02	2002-03-28, 09:23:57
Marko	3654211	25000	4	9851244	2001-02-01	2002-03-31	2002-03-28, 09:23:57	UC
Marko	3654211	30000	5	9851244	2002-04-01	NOW	2002-03-28, 09:23:57	UC

-

• BP sa validnim vremenom – primer

Naziv	DepID	RukJMBG	Vpv	Vkv	Vpt	Vkt
E1	4	9851244	2001-09-20	NOW	2001-09-20, 13:14:55	UC
E2	5	9851244	2001-09-20	NOW	2001-09-15, 14:52:12	2002-03-28, 09:23:57
E2	5	3241545	2001-09-20	2002-03-31	2002-03-28, 09:23:57	UC
E2	5	3241545	2002-04-01	NOW	2002-03-28, 09:23:57	UC

57

57

# Temporalne baze podataka

- Bitemporalne baze podataka
  - o načini implementacije bitemporalnih relacija
    - jedna relacija
      - sve torke pripadaju jednoj relaciji
    - dve relacije
      - trenutno aktuelne torke pripadaju jednoj relaciji
      - istorijske torke u drugoj

- Interpretacija vremena u BP
  - verzionisanje atributa
    - jedan složeni objekat se koristi kako objedinio sve vremenske promene
    - atribut zavisan od vremena
      - svaki atribut koji se menja u toku vremena
      - vrednosti su mu verzionisane dodavanjem temporalnih atributa
        - o validno vreme, transakciono vreme ili bitemporalni
    - atribut nezavisan od vremena
      - svaki atribut koji se ne menja u toku vremena
      - ne sadrže temporalne atribute

59

59

#### Temporalne baze podataka

- Interpretacija vremena u BP
  - verzionisanje atributa
    - atributi se menjaju nezavisno jedni od drugih
      - nema potrebe za kopiranjem celog objekta
        - o već samo atributa koji se menjaju
    - poseban atribut za definisanje validnosti celog objekta
      - atribut koji opisuje životni vek
        - o označava periode validnosti objekta kao celine
          - kako u realnom svetu tako i u sistemu baze podataka
        - o logičko brisanje objekta se obavlja zatvaranjem životnog veka
          - postavljanje vremena u Vkv i Vtv atribut
      - ograničenje
        - svaki vremenski period važenja atributa mora biti podskup životnog veka objekta

• Interpretacija vremena u BP

```
class TEMPORAL_PLATA
   attribute Date
                           Vpv;
   attribute Date
                           Vkv;
   attribute float
                           Plata;
};
class TEMPORAL_DEPARTMAN
   attribute Date
                                  Vpt;
   attribute Date
                                  Vkv;
   attribute DEPARTMAN_VT
                           Dep;
};
```

61

# Temporalne baze podataka

• Interpretacija vremena u BP

• Interpretacija vremena u BP

```
class RADNIK_VT
( extent RADNICI )
{
  attribute list< TEMPORAL_ZIVOTNI_VEK > Zivotni_vek;
  attribute string Ime;
  attribute string JMBG;
  attribute list<TEMPORAL_SALARY> Plt_istorija;
  attribute list<TEMPORAL_DEPT> Dep_istorija;
  attribute list <TEMPORAL_SUPERVISOR> Ruk_istorija;
};
```

63

63

#### Temporalne baze podataka

- TSQL jezik
  - o obuhvata proširenja SQL-a
    - za rad nad bazama podataka sa temporalnim proširenjima
  - o tradicionalni uslovi selekcije
    - obuhvataju samo trenutna stanja entiteta
  - temporalni uslovi selekcije
    - obuvataju sva stanja entiteta
      - trenutna i istorijska stanja
      - uključuje se i vremensko obeležje
    - čist vremenski uslov
      - obuhvata samo vremenska obeležja

- TSQL jezik
  - temporalni uslovi selekcije
    - selektuje torke koje su validne
      - u trenutku u vremenu T
      - u vremenskom periodu [T<sub>1</sub>, T<sub>2</sub>]
        - o skup trenutaka u vremenu između T<sub>1</sub> i T<sub>2</sub>
          - uključujući T<sub>1</sub> i T<sub>2</sub>
      - Alenova algebra
        - o obuhvata skup operacija nad vremenskim podacima

65

65

#### Temporalne baze podataka

• TSQL jezik – operacije

- TSQL jezik operacije
  - o rezultat operacija nad vremenskim intervalima može biti
    - vremenski trenutak
    - vremenski period
    - temporalni element
    - boolean vrednost

67

67

## Temporalne baze podataka

- TSQL jezik operacije
  - o temporalni element
    - skup disjunktnih vremenskih perioda
    - lacksquare za svaka dva perioda  $[T_1, T_2]$  i  $[T_3, T_4]$  važi
      - $[T_1, T_2] \cap [T_3, T_4] = \emptyset$
      - T<sub>3</sub> nije naredni trenutak u vremenu nakon T<sub>2</sub>
        - o u datoj granularnosti
      - T<sub>1</sub> nije naredni trenutak u vremenu nakon T<sub>4</sub>
        - o u datoj granularnosti

- TSQL jezik primer
  - o čist vremenski uslov
    - Prikazati sve verzije entiteta radnik koje su bile validne u bilo kom trenutku u 2011 godini.

```
SELECT *
FROM Radnik T
WHERE [7.Vpv, 7.Vkv] OVERLAPS [2011-01-01, 2011-12-31]
```

69

69

## Temporalne baze podataka

- TSQL jezik primer
  - o uslov sa atributima i vremenom
    - Prikazati sve verzije entiteta radnik koje su bile validne u bilo kom trenutku u 2011 godini. Radnici moraju da pripadaju departmanu 5.

- TSQL jezik
  - o omogućava kreiranje temporalnih relacija
  - o opcione AS klauzule CREATE TABLE naredbe
    - AS VALID STATE <GRANULARITY>
      - relacija sa validnim vremenom, vreme izraženo kroz periode
    - AS VALID EVENT <GRANULARITY>
      - relacija sa validnim vremenom, vreme izraženo kroz trenutke u vremenu
    - AS TRANSACTION
      - relacija sa transakcionim vremenom, vreme izraženo kroz periode
    - AS VALID STATE <GRANULARITY> AND TRANSACTION
      - bitemporalna relacija, vreme izraženo kroz periode
    - AS VALID EVENT <GRANULARITY> AND TRANSACTION
      - bitemporalna relacija, vreme izraženo kroz trenutke u vremenu

71

71

#### Temporalne baze podataka

- Podaci o vremenskim serijama
  - o engl. Time Series Data
  - o vremenska serija
    - predefinisana sekvenca trenutaka u vremenu
    - specijalan slučaj validnih vremenskih podataka
      - trenuci predefinisani u nekom kalendaru
  - koriste se u finansijskim aplikacijama

- Podaci o vremenskim serijama
  - SUBP-ovi
    - moraju da omoguće upravljanje serijama podataka
      - operacije nad vremenskim podacima
    - definisanje kalendara
      - kreiranje kalendara na osnovu koga će se definisati vremenska serija

73

73

#### Reference

- Tiwari S, "Professional NoSQL", John Wiley & Sons, Inc., SAD, 2011
- Todorić B, "*Primena specijalizovanih baza podataka u oblasti upravljanja dokumentima*", Master rad, FTN, 2012.
- Elmasri R, Navathe S B, "Fundamentals of Database Systems", Šesto izdranje, Addison-Wesley, SAD, 2011
  - o poglavlje 26