

Objektové a objektově relační databázové stroje

J. Pokorný

M. Valenta

Obsah

1. Úvod - proč více databázových technologií
2. Objektově orientované databáze (ODMG 93)
3. Objektově relační databáze
 - 3.1 Rozšiřitelnost, uživatelsky definované typy a funkce
 - 3.2 Opravdové ORSŘBD (SQL:1999, 2004 a SQL4)
4. Závěr

Proč více db technologií

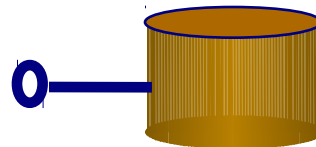
Požadavky nových aplikací:

- nové typy objektů a funkcí
- OO analýza a návrh vs. relační db

"Relační databáze je podobná garáži, která vás nutí rozmontovat vaše auto a uložit díly do malých zásuvek..."

Cíl: integrace a správa dat
v jednom systému

SŘBD



Databáze



Spreadsheet



Fotky



Mail



Mapy



Dokumenty

Objektově orientované databáze

objektový datový model:

- je v souladu s viděním světa (entita \Rightarrow objekt)
- definice složitých objektů a jejich manipulace

RSŘBD

Výkonné OLTP

Dostupnost dat

Utajení

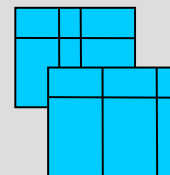
Prostředky pro správu dat

Standardní jazykové rozhraní

Řízení paměti

Souběžné zpracování dat

Integrita



Operace na složitých objektech

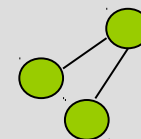
Rekurzivní struktury

Abstraktní datové typy

Rozhraní k OO jazyku

Složité transakce

OOSŘBD



Funkcionalita relačních a OO SŘBD

Objektově orientované databáze

1993: konsorcium vůdčích výrobců OOSŘBD ⇒ návrh standardu ODMG-93.

- nadmnožina obecnějšího modelu Common Object Model (COM) vytvořeného skupinou OMG. Převzat byl jeho definiční jazyk IDL.
- dotazovací část Object Query Language (OQL), která souvisí s koncepcí dotazovací části standardu SQL92.
- rozhraní k OO PJ C++, Smalltalk (k Java: nahrazeno Java Data Objects (JDO))

2001: byla skupina rozpuštěna (verze ODMG 3.0)

OOPJ + SŘBD = OOSŘBD

Základní koncepty ODMG-93

- *třída (nebo typ), instance (nebo objekt), atribut, metoda a integritní omezení*
 - třída - šablona pro instance (objekty), které mohou sdílet atributy a metody.
 - doména atributů: primitivní typ dat, abstraktní typ dat (ADT), nebo odkaz na třídu.
 - metoda je funkce (její implementace je skryta) aplikovatelná na instance třídy (výpočet založený na hodnotách atributů).
- *identifikátor objektu (OID)*
 - každý objekt má jednoznačný identifikátor, prostřednictvím kterého lze z databáze získat odpovídající objekt.

Základní koncepty ODMG-93

□ *zapouzdření*

- data jsou “zabalena” spolu s metodami. Jednotkou zapouzdření je objekt. Metody jsou platné pouze na příslušných objektech, se kterými jsou zapouzdřeny.

□ *hierarchie tříd, dědění*

- podtřída \Rightarrow hierarchie
- dědění je proces znamenající pro podtřidu osvojení všech atributů a metod z nadtřidy.
 - Preferuje se vícenásobné dědění (\Rightarrow problémy např. řešení konfliktů stejných jmen zděděných atributů a metod).

Nástup OO db technologie

Zdroje: OO programování, OO analýza a návrh

- ▣ 2. pol. 80. let - OO databáze

 - koncem roku 1991 13 OOSŘBD (prototypy + komerční systémy)

- ▣ Př.: Gemstone, Objectivity/DB, ObjectStore, POET, VERSANT, Jasmine

 - Princip: *shora dolů* (od aplikace k datům)

Nástup OR db technologie

Důvody:

- obdržet maximum z rozsáhlých investic do relační technologie (data, nabyté zkušenosti),
- využít výhody v pružnosti, produktivitě a provozních přínosů OO modelování,
- integrovat databázové služby do systémů výroby a dalších aplikací.

Nástup OR db technologie

▣ 90. léta - OR přístup:

– objektové obálky, objektové manažery

▣ kombinace objektového a relačního přístupu

▣ Př.: VisualAge C++ Data Access Builder, ObjectStore Gateway, Persistence, UniSQL/M, Gemstone/Gateway.

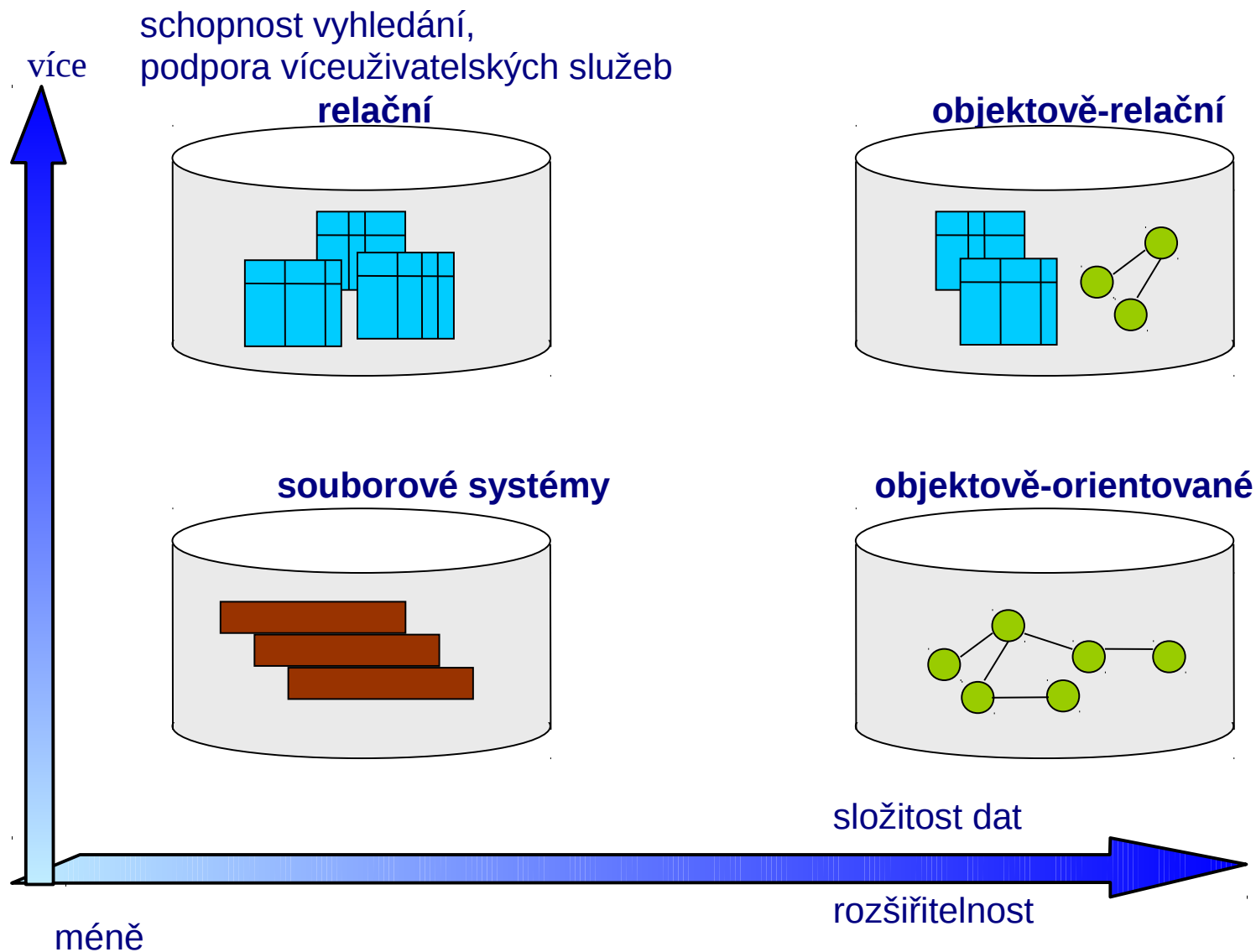
– ORSŘBD

▣ kombinace OO a relačních SŘBD

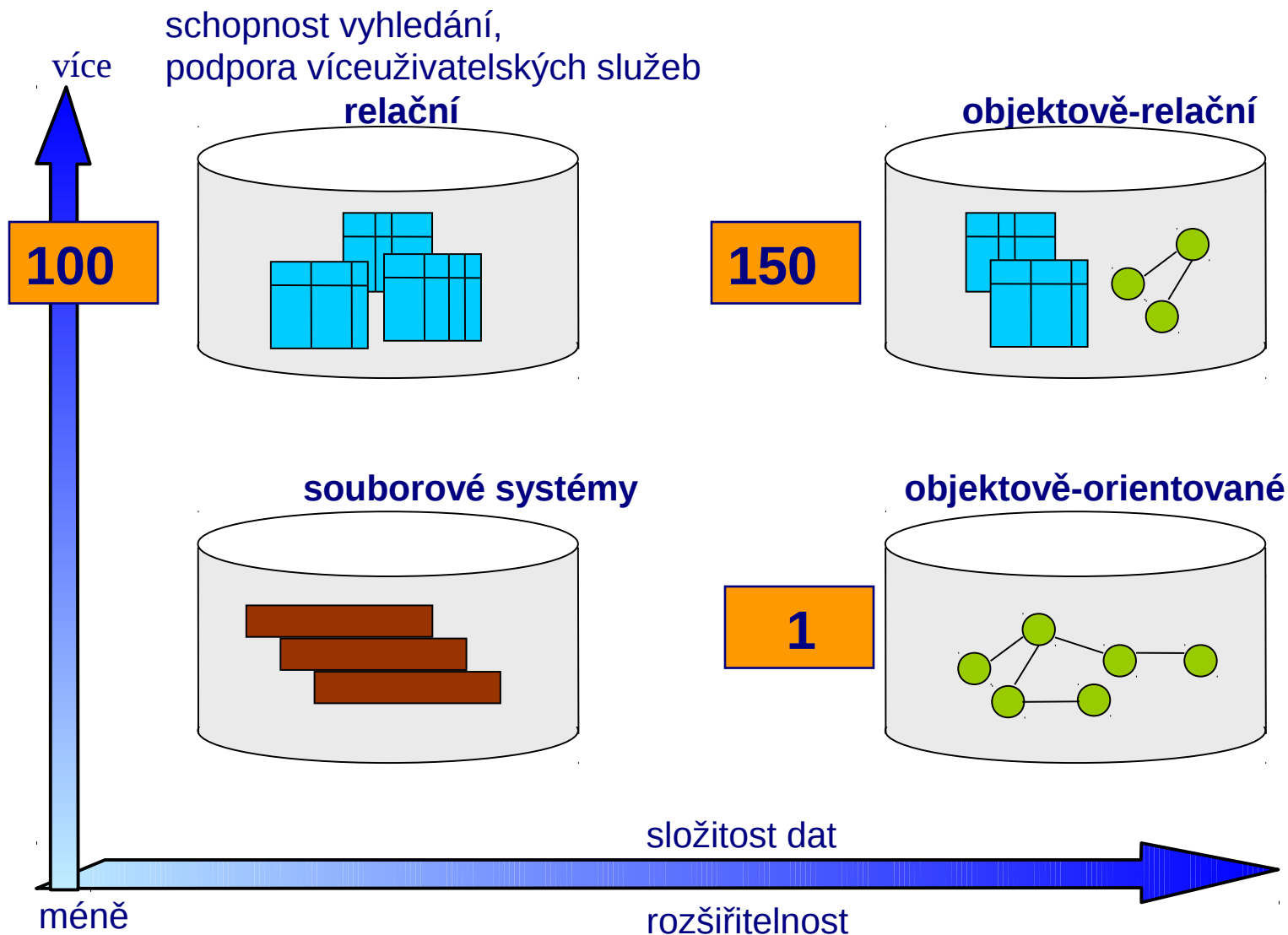
▣ Př.: 1992: UniSQL/X, dále: HP - OpenODB (později Oadapter)

1993: Montage Systems (později Illustra) - komerční verze Postgres

dále: DB/2, INFORMIX, ORACLE, Sybase Adaptive Server+Java, OSMOS, Unidata



Svět databázových technologií



Odhad relativní velikosti trhu v r. 2005 (Yuan, 1997)

Objektově relační databáze

Dva přístupy:

- ▣ *univerzální paměť*, kdy všechny druhy dat jsou řízeny SŘBD, jde o integraci (různými způsoby!)
⇒ univerzální servery
- ▣ *univerzální přístup*, kdy všechna data jsou ve svých původních (autonomních) zdrojích

Technika: middleware

- ▣ brány (min. dva nezávislé servery)
- ▣ zobrazení schémat, transformace dotazů
- ▣ objektové obálky: Persistence Software, Ontologic, HP, Next, ... (problémy: výkon)
- ▣ DB založené na Web

Objektově relační modelování

- ▣ Rozšíření relačního modelu o objekty a konstrukty pro manipulaci nových datových typů,
- ▣ atributy n-tic jsou složité typy, včetně hnížděných relací,
- ▣ zachovány jsou relační základy včetně deklarativního přístupu k datům,
- ▣ kompatibilita s existujícími relačními jazyky (tvoří podmnožinu).

Hnízděná vs. normalizovaná relace

časopis	titul	autoři	klíčová_slova	datum		
				den	měsíc	rok
CW	OLAP	{Kusý, Klas}	{hvězda, dimenze}	23	duben	1998
SN	Databáze	{Novák, Fic}	{RDM, schéma}	15	květen	1998

časopis	titul	autor	klíčové_slovo	den	měsíc	rok
CW	OLAP	Kusý	hvězda	23	duben	1998
CW	OLAP	Kusý	dimenze	23	duben	1998
CW	OLAP	Klas	hvězda	23	duben	1998
CW	OLAP	Klas	dimenze	23	duben	1998
SN	Databáze	Novák	RDM	15	květen	1998
SN	Databáze	Novák	schéma	15	květen	1998
SN	Databáze	Fic	RDM	15	květen	1998
SN	Databáze	Fic	schéma	15	květen	1998

Normalizace do 4NF

časopis	titul
CW	OLAP
SN	Databáze

titul	autor
OLAP	Kusý
OLAP	Klas
Databáze	Novák
Databáze	Fic

titul	klíčové slovo
OLAP	hvězda
OLAP	dimenze
Databáze	schéma
Databáze	RDM

titul	den	měsíc	rok
OLAP	23	duben	1998
Databáze	15	květen	1998

Nevýhody 4NF:

- spojení v dotazech

Nevýhody pouhé 1NF

- ztráta vztahu řádek = 1 objekt

Rozšiřitelnost, uživatelsky definované typy a funkce

*Možnosti ADT:
black box
white box*

Požadavek: manipulace BLOB (v RSŘBD atomický)

Rozšiřitelnost: možnost přidávání nových datových typů + programů (funkce) „zabalenyých“ do speciálního modulu

⇒ UDT (*uživatelsky definované typy*)

UDF (*uživatelsky definované funkce*)

Problém: zapojení do relačního SŘBD (včetně SQL !)

DB/2: relační extendery

Informix: DataBlades

ORACLE: cartridges

Sybase: Component Integration Layer.

univerzální servery

Rozšiřitelnost, uživatelsky definované typy a funkce

Př.: DB/2 v r. 1999 má 19 extenderů:

- obrazový
- video,
- audio
- textový
- mapy
- časové řady
- VideoCharger (audio a video objekty v reálném čase)
- XML (v beta verzi)

Př.: Informix v r. 1999 více než 25 DataBlades:

- analýza dat pomocí fuzzy logiky
- čištění (pro datové sklady)
- zpracování dokumentů v ruském jazyce

Rozšiřitelnost, uživatelsky definované typy a funkce

Pokusy o standardizaci ISO: SQL/MM

(Př.: Full-Text - řeší ADT + odpovídající funkce)

Trend: UDT a UDF dělají třetí firmy

- INFORMIX uvádí 20 firem vyvíjejících DataBlades (více než 140)
- ORACLE (vyvíjí se více než 200 cartridges)

Implementace: technologie „plug in“ pomocí
různých technik:

Př.: DataBlades - přímý přístup k databázovému
jádro

ORACLE 7.3 - architektura více serverů a API

Příklad - textový extender

```
SELECT časopis, datum, titul
FROM ČLÁNKY
WHERE CONTAINS(text_článku, (“databáze” AND
                          (“SQL” |“SQL92”) AND NOT “dBASE”)) = 1;
```

Další funkce: NO_OF_MATCHES (kolikrát se zadaný vzorek vyskytoval v textu), RANK (hodnota pořadí v odpovědi na základě nějaké míry).

```
SELECT časopis, titul
FROM ČLÁNKY
WHERE NO_OF_MATCHES (text_článku, ‘databáze’) > 10;
SELECT časopis, datum, RANK(text_článku, (“databáze” AND
                          (“SQL” |“SQL92”))) AS relevantni
FROM ČLÁNKY
ORDER BY relevantni DESC;
```

„Opravdové“ ORSŘBD

Won Kim: „rozšiřitelnost je pouze druhotný, i když užitečný rys, jde o důsledek OO přístupu“

Stonebraker: „rozšiřitelnost typu “plug-in” (např. ORACLE) jako sice vhodnou pro konektivitu aplikace-aplikace, nicméně nemá nic do činění s databázovou “plug-in”. Jde o pouhý middleware, který nezakládá OR technologii“.

Požadavky:

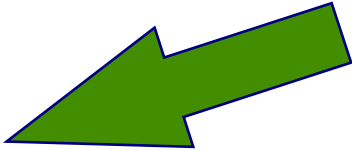
- datový model s hlavními rysy ODMG-93
- odpovídající objektový jazyk vyšší úrovně

Řešení: objektové rozšíření SQL naplňuje (přibl.) tyto požadavky

Stav: standard SQL:1999 + zbytek v SQL4

SQL:1999

Pět částí:

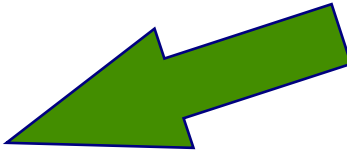
- SQL/Framework
- SQL/Foundations 
- SQL/CLI (Call Level Interface*)
- SQL/PSM (Persistent Store Modules**)
- SQL/Bindings***

* alternativa k volání SQL z aplikačních programů

** procedurální jazyk pro psaní transakcí

*** dynamický, vnořený, přímý SQL

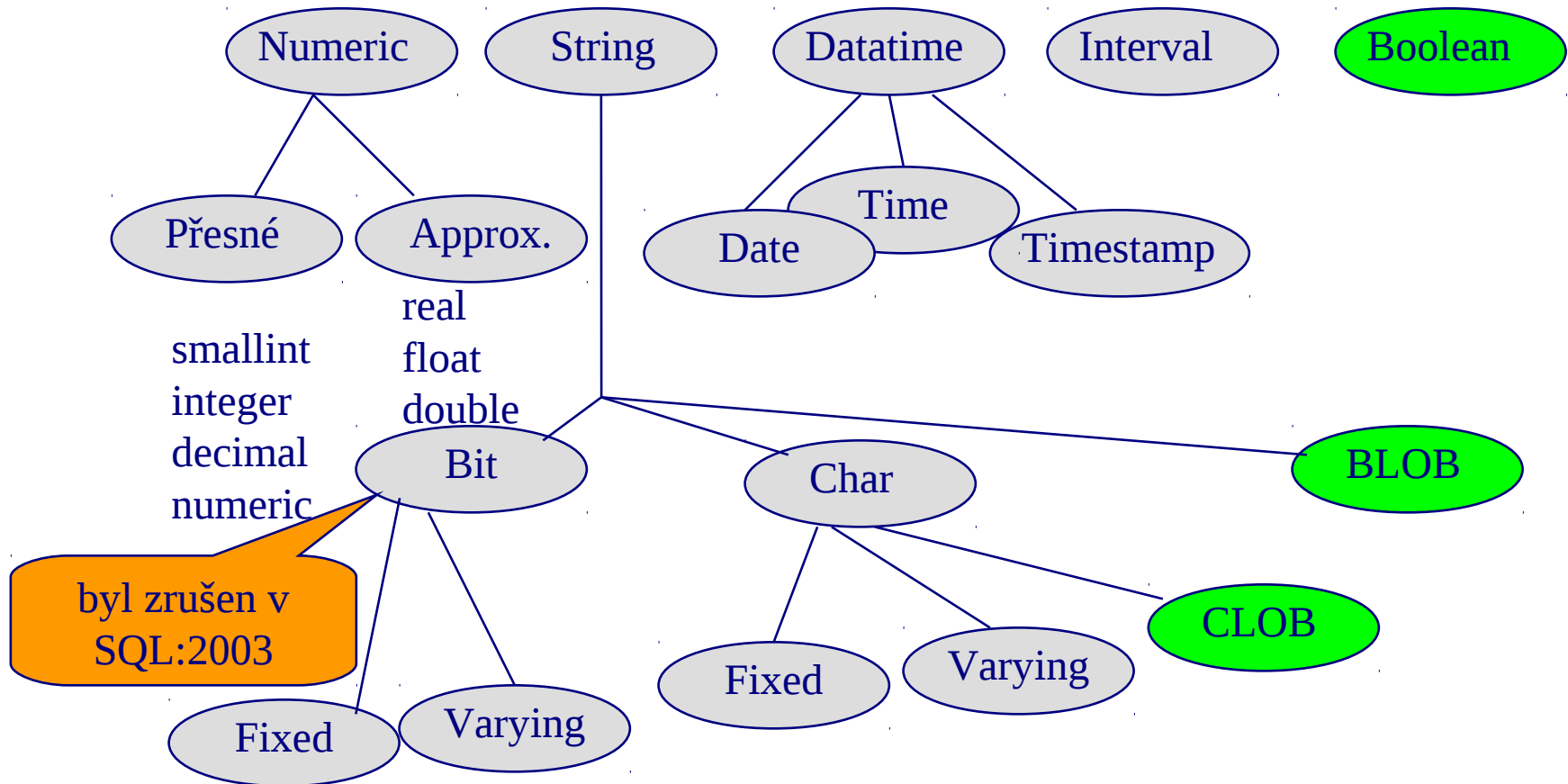
SQL:1999

- podpora objektů 
- uložené procedury
- triggery
- rekurzivní dotazy
- rozšíření pro OLAP
- procedurální konstrukty
- výrazy za ORDER BY
- savepoints
- update prostřednictvím sjednocení a spojení

Objekty: od SQL3 k SQL:1999

- SQL3 pro podporu objektů používá:
 - *uživatелеm definované typy (ADT, pojmenované typy řádků a odlišující typy),*
 - *konstruktory typů pro typy řádků a typy odkazů,*
 - *konstruktory typů pro typy kolekcí (množiny, seznamy a multimnožiny),*
 - *uživatелеm definované funkce (UDF) a procedury (UDP),*
 - *velké objekty (Large Objects neboli LOB).*
- Standard SQL:1999 - podmnožina celkové koncepce

Předdefinované typy v SQL:1999



Typ Boolean

```
SELECT č_odd, EVERY(plat > 20000) AS bohatší,  
       SOME(plat > 20000) AS chudší  
FROM zam  
GROUP BY č_odd;
```

Výsledek:

č_odd	bohatší	chudší
A35	FALSE	FALSE
J48	TRUE	TRUE
Z52	FALSE	TRUE

Další typy v SQL:1999

Konstruované atomické typy:

- reference

Konstruované kompozitní typy:

- array /* podtyp collection */
- multiset /* podtyp collection */
- row

Pz.: v SQL4 je více typů kolekcí (v implementacích rovněž)

Pz.: k typům existují nové funkce (BIT_LENGTH, POSITION, SUBSTRING, ...)

Typ pole

```
CREATE TABLE zprávy(  
  ID INTEGER
```

```
  autoři
```

```
  VARCHAR(15) ARRAY[20]
```

```
  titul
```

```
  VARCHAR(100)
```

```
  abstract
```

```
  FULLTEXT
```

- přístup ke složkám poziční, např. autoři[3],
- odhnízdění (UNNEST),

```
SELECT z.ID, a.jméno
```

```
FROM zprávy AS z, UNNEST(z.autoři) as a(jméno)
```

Další typy v SQL:1999

UDT:

- *odlišující typy* (jsou zatím budované pouze na předdefinovaných typech)
- *strukturované typy* (mohou být definované s více atributy, které jsou předdefinovaných typů, typu ARRAY, nebo dalšího strukturovaného typu)
 - ADT
 - pojmenované typy řádků
- chování je realizováno pomocí funkcí, procedur a metod
- UDT mohou být organizovány do hierarchií s děděním

Odlišující typy

Princip: - přejmenování předdefinovaných typů + odlišné chování

```
CREATE TYPE TYP_MÍSTNOSTI  
AS CHAR(10) FINAL;
```

```
CREATE TYPE METRY  
AS INTEGER FINAL;
```

```
CREATE TYPE KV_METRY  
AS INTEGER FINAL;
```

```
CREATE TABLE místnosti(  
m_id          TYP_MÍSTNOSTI  
m_délka      METRY  
m_šířka      METRY  
m_obvod      METRY  
m_plocha     KV_METRY);
```

hlásí chybu

```
UPDATE místnosti  
SET m_plocha =  
m_délka
```

OK

```
UPDATE místnosti  
SET m_šířka = m_délka
```

Typ řádku - nepojmenovaný

```
CREATE TABLE osoby (  
    jméno VARCHAR(20),  
    adresa ROW(ulice CHAR(30),  
              č_domu CHAR(6),  
              město CHAR(20),  
              PSČ CHAR(5)),  
    datum_narození DATE);
```

```
INSERT INTO osoby  
VALUES('J.Pokorný', ('Svojetická', '2401/2', Praha 10,  
10000), 1948-04-23);
```

```
SELECT o.adresa.město  
FROM osoby o
```

Typ řádku – pojmenovaný

□ na rozdíl od ADT není zapouzdřený.

```
CREATE ROW TYPE účet_t (  
    č_účtu    INT,  
    klient    REF(zákazník_t),  
    typ       CHAR(1),  
    otevřen   DATE,  
    úrok      DOUBLE PRECISION,  
    zůstatek  DOUBLE PRECISION,  
);
```

```
CREATE TABLE účty OF účet_t  
    (PRIMARY KEY č_účtu );
```


Typ řádku – pojmenovaný ADT

- ▢ datová struktura (+ metody)
- ▢ vhodné pro modelování entit a jejich chování

Př.: osoba, student, oddělení, ...

```
CREATE TYPE zaměstnanec_t(  
č_zam      INTEGER  
jméno      VARCHAR(20));
```

film	role	zam
Evita	sluha	(23, Kepka)
...

jako typ sloupce

id	č_zam	jméno
23712	23	Kepka
...

jako typ řádku

Procedury a funkce

programy vyvolatelné v SQL: *procedury a funkce*

- procedury mají parametry typu IN, OUT, INOUT
- funkce mají parametry jen typu IN, vracejí hodnotu

konstrukce programů:

v PSM

- hlava i tělo v SQL (buď 1 SQL příkaz nebo BEGIN...END)
- hlava v SQL, tělo externě definované

volání programů:

- procedura: CALL jméno_procedury(p1,p2,...,pn)
- funkce: funkcionálně f(x,y)

v UDT přibudou *metody*

Procedury a funkce

Př.: DB2 UDB/OSF White Box ADT

```
CREATE TYPE bod AS (  
    x DOUBLE,  
    y DOUBLE,  
);
```

```
CREATE FUNCTION distance(p1 BOD, p2 BOD) RETURNS INTEGER  
LANGUAGE SQL INLINE NOT VARIANT  
RETURN sqrt((p2..y-p1..y)*(p2..y-p1..y) + (p2..x-p1..x)*(p2..x-p1..x));
```

```
SELECT Z.jméno  
FROM zam Z, město M  
WHERE M.název = 'Ostrava'  
    AND distance(Z.bydliště, M.střed) < 25;
```

ADT

- SQL/PSM umožňuje definovat procedury a funkce
- SQL:1999 přidává metody

Rozdíly metod a funkcí:

- metody jsou vždy svázány s typem, funkce nikoliv,
- daný datový typ je vždy typem prvního (nedeklarovaného) argumentu metody,
- metody jsou uloženy vždy ve stejném schématu, ve kterém je uložen typ, ke kterému mají nejbližší. Funkce nejsou omezeny na specifické schéma.
- funkce i metody mohou být polymorfické, liší se v mechanismu volby konkrétní metody v run time,
- signatura a tělo metody jsou specifikovány odděleně,
- volání metody (tečková notace + argumenty v závorkách).

ADT - plány v SQL3

```
CREATE TYPE zaměstnanec_t
(PUBLIC
  č_zam          INTEGER
  jméno         VARCHAR(20),
  adresa        adresa_t,
  vedoucí       zaměstnanec_t,
  datum_nástupu DATE,
PRIVATE
  základní_plat DECIMAL(7,2),
  příplatek     DECIMAL(7,2),
PUBLIC
  FUNCTION odpr_léta(p zaměstnanec_t) RETURNS INTEGER
    <zdrojový kód pro výpočet počtu odpracovaných let>,
PUBLIC
  FUNCTION mzda(p zaměstnanec_t) RETURNS DECIMAL
    < zdrojový kód pro výpočet mzdy> );
```

ADT - skutečnost v SQL:1999

```
CREATE TYPE zaměstnanec_t AS(  
  č_zam          INTEGER  
  jméno          CHAR(20),  
  adresa         adresa_t,  
  vedoucí        zaměstnanec_t,  
  datum_nástupu  DATE,  
  základní_plat  DECIMAL(7,2),  
  příplatek      DECIMAL(7,2))  
NOT FINAL  
REF č_zam  
METHOD odpr_léta() RETURNS INTEGER  
METHOD mzda() RETURNS DECIMAL);
```

```
CREATE METHOD odpr_léta  
FOR zaměstnanec_t  
BEGIN ... END;
```

```
CREATE METHOD mzda  
FOR zaměstnanec_t  
BEGIN ... END;
```

Pz.: NOT FINAL ... může mít další podtyp

REF umožňuje chápat data (řádky) v tabulkách daného typu jako objekty

Podtypy

```
CREATE TYPE osoba_t AS(
    jméno          CHAR(20),
    adresa         adresa_t,
NOT FINAL
CREATE TYPE zaměstnanec_t UNDER osoba_t(
    č_zam          INTEGER
    vedoucí        zaměstnanec_t,          /*zaměstnanec_t je
    datum_nástupu  DATE,                  podtypem osoba */
    základní_plat  DECIMAL(7,2),
    příspěvek      DECIMAL(7,2))
NOT FINAL
REF č_zam
METHOD odpr_léta() RETURNS INTEGER
METHOD mzda() RETURNS DECIMAL);
```

Podtypy

CREATE TYPE úředník_t UNDER zaměstnanec_t ...

CREATE TYPE dělník_t UNDER zaměstnanec_t ...

podtypy

- strukturované typy mohou být podtypem dalšího UDT
- UDT dědí strukturu (atributy) a chování (metody) ze svých nadtypů
 - povoleno je jednoduché dědění (vícenásobné odloženo do SQL4)
- v SQL:1999 strukturované typy musí být NOT FINAL a odlišující typy musí být FINAL (v SQL4 to bude obecnější)
- *substituovatelnost*: na místě daného typu může být hodnota podtypu

Reference a dereference

Jak REF?

- generované uživatelem (REF USING <předdefinovaný typ>)
- generované systémem (REF IS SYSTEM GENERATED) - implicitně
- odvozené (REF(<seznam atributů>))

```
CREATE TYPE účet_t (  
    č_úctu INT,  
    klient REF(zákazník_t),  
    typ CHAR(1),  
    otevřen DATE,  
    úrok DOUBLE PRECISION,  
    zůstatek DOUBLE PRECISION,  
    )  
FINAL REF IS SYSTEM GENERATED;  
CREATE TABLE účty OF účet_t  
    (PRIMARY KEY č_úctu );
```

reference

tabulka účty má zvláštní atribut podobný oid

tzv. *samoodkazující sloupec*

tabulka

Reference a dereference

Dereference lze dělat pouze tehdy, je-li definováno umístění objektů typu REF (v SQL:1999 je to jedna tabulka)

```
CREATE TABLE zákazníci OF zákazník_t;
```

```
CREATE TABLE účty OF účet_t  
  (PRIMARY KEY č_účtu,  
   klient WITH OPTIONS SCOPE zákazníci  
  );
```

alokace

Pz.: připomíná referenční integritu

```
SELECT u.klient -> jméno
```

```
FROM účty u
```

```
WHERE u.klient->adresa.město = "Suchdol" AND u.zůstatek > 100000;
```

**dereference,
cesta**

Reference a dereference

odkaz na metodu:

```
SELECT u.klient -> jméno  
FROM účty u  
WHERE u.klient->mzda() > 10000;
```

vyřešení odkazu - hnízdění:

```
SELECT u.otevřen, Deref(u.klient)  
FROM účty u;
```

Podtabulky

- ▣ aparát nezávislý na aparátu typů

```
CREATE TABLE osoba
```

```
  (jméno CHAR(20),
```

```
   pohlaví CHAR(1),
```

```
   věk INTEGER);
```

```
CREATE TABLE zaměstnanec UNDER osoba
```

```
  (mzda FLOAT);
```

```
CREATE TABLE zákazník UNDER osoba
```

```
  (č_účtu INTEGER);
```

- ▣ dědí sloupce, IO, trigger, ... dané nadtabulky

Za SQL:1999, 2003

```
CREATE TABLE zaměstnanci  
  (id INTEGER PRIMARY KEY,  
   jméno VARCHAR(30),  
   adresa ROW(      uliceCHAR(30),  
                   číslo_d CHAR(6),  
                   město CHAR(20),  
                   PSČ CHAR(5)),  
   projekty SET (INTEGER),  
   děti LIST(osoba),  
   odměny MULTISSET (MONEY)
```

kolekce

SQL4 v komerčních produktech

- INFORMIX: kolekce set, multiset, list (bez omezení délky)
- Oracle 8™: místo ADT -- *typ objektů*
notace: CREATE TYPE ... AS OBJECT(...);
kolekce:
 - *Varray* (uspořádaný seznam dané délky)
 - *hnízděná tabulka* (neuspořádaná neohraničená kolekce prvků)

Př.: CREATE TYPE Kde_všude AS VARRAY(4) OF Adresa

SQL4 v komerčních produktech

```
CREATE TYPE Auta AS TABLE OF Auto_t
```

```
CREATE TABLE FIRMY (  
    vozový_park Auta  
    ...)
```

```
NESTED TABLE vozový_park STORE AS t_vozy;
```

Pz.: lze zadat, kde mají být „podtabulky“ Auta uloženy

```
SELECT *
```

```
FROM FIRMY AS f, f.vozový_park AS vp
```

```
WHERE 'Buick' IN (SELECT vp.značka FROM vp);
```

```
SELECT REF(o) INTO reftoosoba
```

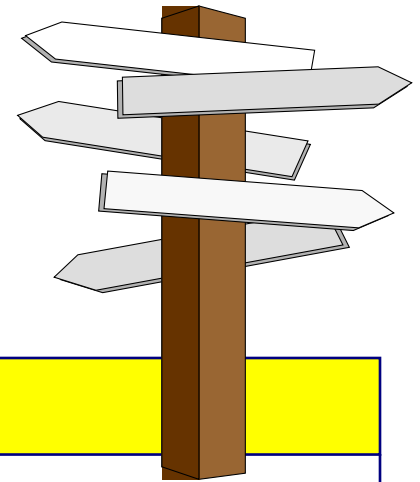
```
FROM osoby AS o
```

```
WHERE o.jméno = 'Novák, J.'
```

Problémy s SQL

- ▣ tabulky jsou jediné pojmenované entity
- ▣ objekty v řádcích bez zapouzdření
- ▣ typ REF aplikovatelný pouze na objekty dané řádkem
- ▣ ADT je prvním krokem k OO
 - umožnit perzistenci, musí být objekt v tabulce
 - individuální instanci nelze přiřadit jméno
 - nelze použít dotazy na všechny instance ADT

ODMG 3.0 vs. SQL



rys	SQL4	ODMG 3.0
objektový model	obecný	klasický (vychází z COM od OMG)
JDD	SQL4	ODL (vychází z IDL od OMG)
dotazovací jazyk	SQL4	OQL (v dotazech vychází z SQL92)
JMD	SQL4	C++, Smalltalk, Java

Porovnání standardů SQL4 a ODMG 3.0

Závěr

- ▣ Konvergence SQL4 a ODMG 3.0
- ▣ současné implementace ORSŘBD se zatím v počátcích
 - paralela:
 - výtky OOSŘBD - málo databázové
 - výtky ORSŘBD - málo objektové
- ▣ chybí vývojové prostředky, nové metodologie
- ▣ největší problém a současně výhoda: univerzálnost