

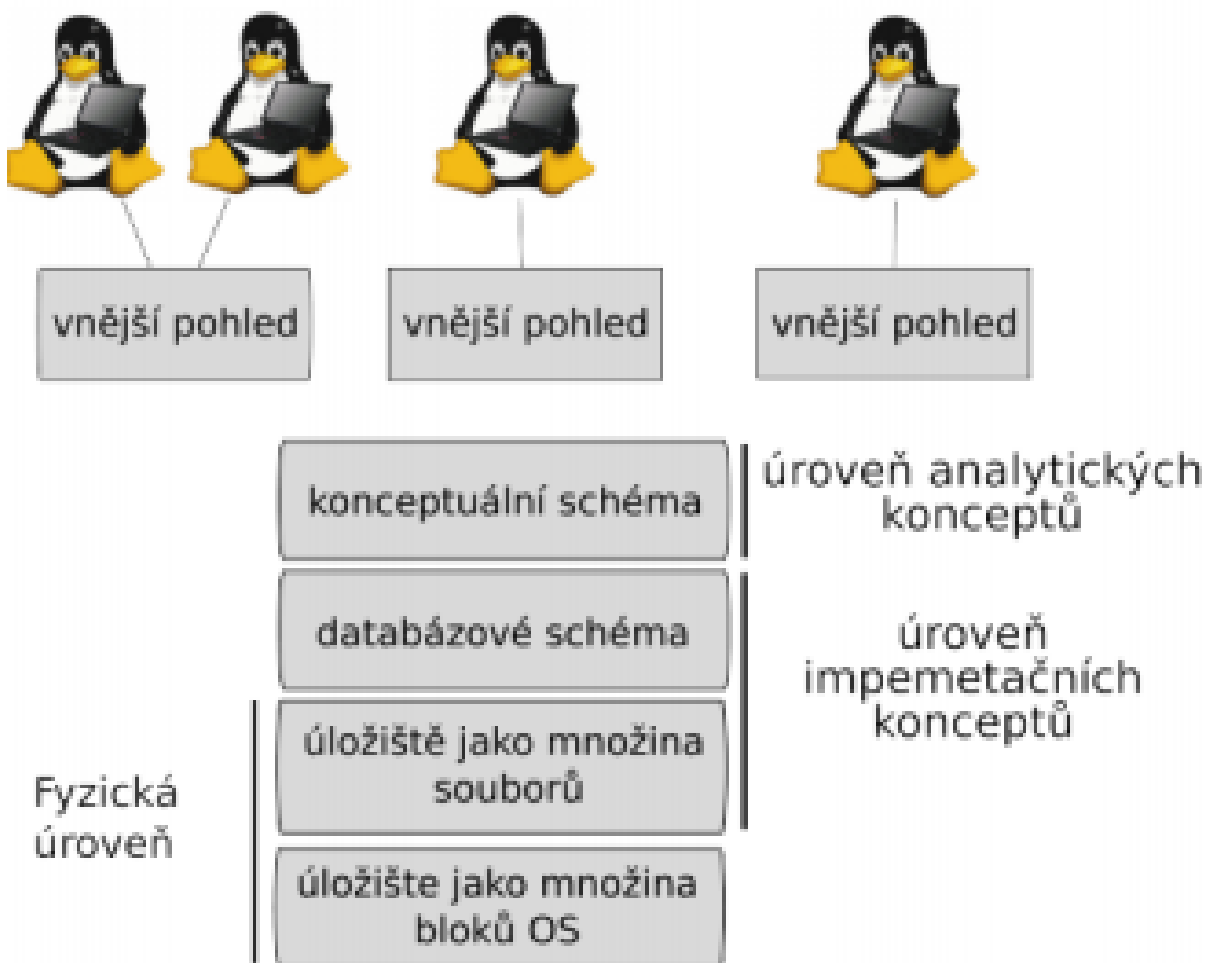
## DBS – BI-SPOL-11

3 úrovně pohledu na data (konceptuální, implementační, fyzická).  
Struktury pro ukládání dat v relačních databázích s ohledem na rychlý  
přístup k nim (speciální způsoby uložení, indexy apod.)

### Obsah

<b>1</b>	<b>3 úrovně pohledu na data</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Konceptuální modelování databází</b>	<b>2</b>
<b>3</b>	<b>Implementační</b>	<b>3</b>
<b>4</b>	<b>Fyzický pohled</b>	<b>3</b>
4.1	Struktury pro ukládání dat v relačních DB s ohledem na rychlý přístup k nim (speciální způsoby uložení, indexy apod.) . . . . .	3
4.1.1	Heap . . . . .	3
4.1.2	Heap s indexy . . . . .	3
4.1.3	Cluster index . . . . .	3
4.1.4	Noncluster index . . . . .	3
4.1.5	Bitmapové indexy . . . . .	3
4.1.6	Shluk . . . . .	4
4.1.7	Index typu B*-Tree . . . . .	4
<b>5</b>	<b>Důležité poznatky</b>	<b>4</b>

## 1 3 úrovně pohledu na data



**Konceptuální** Modelování reality (Obvykle se zachycuje se UML diagramem nebo ER modelem). Snaží se nebýt ovlivněna prostředky řešení.

**Implementační** Konkrétní databázový model, konstrukční dotazovací a manipulační prostředky (relační, objektová, síťová, hierarchická, XML, ...)

**Fyzická** Sekvenční soubory, indexy, clustery apod.

## 2 Konceptuální modelování databází

- společné chápání objektu aplikace uživateli a projektanty
- integrace několika uživatelských pohledů
- výsledek je vstupem do realizace DB
- slouží jako dokumentace

### 3 Implementační

- nejnižší míra abstrakce
- v této fázi probíhá realizace datové struktury, popsané v konceptuálním modelu
- model je zde transformován do modelu odpovídající konkrétní technologii
- musí zohledňovat všechny dostupné prostředky a možnosti
- popisuje, čím je datový obsah systému, popsaný konceptuálním a strukturálním modelem, realizován

### 4 Fyzický pohled

#### 4.1 Struktury pro ukládání dat v relačních DB s ohledem na rychlý přístup k nim (speciální způsoby uložení, indexy apod.)

##### 4.1.1 Heap

- nové záznamy přidány do libovolného prázdného místa
- žádné uspořádání
- hledání je  $O(n)$

##### 4.1.2 Heap s indexy

- záznamy jsou uspořádány
- víme, když už můžeme ukončit hledání

##### 4.1.3 Cluster index

- index pages
- struktura už obsahuje samotné záznamy
- můžeme mít jenom jeden clustered index nad stejnými daty

##### 4.1.4 Noncluster index

- ukazatele do samotných záznamů
- libovolná organizace indexu (ROW ID)

##### 4.1.5 Bitmapové indexy

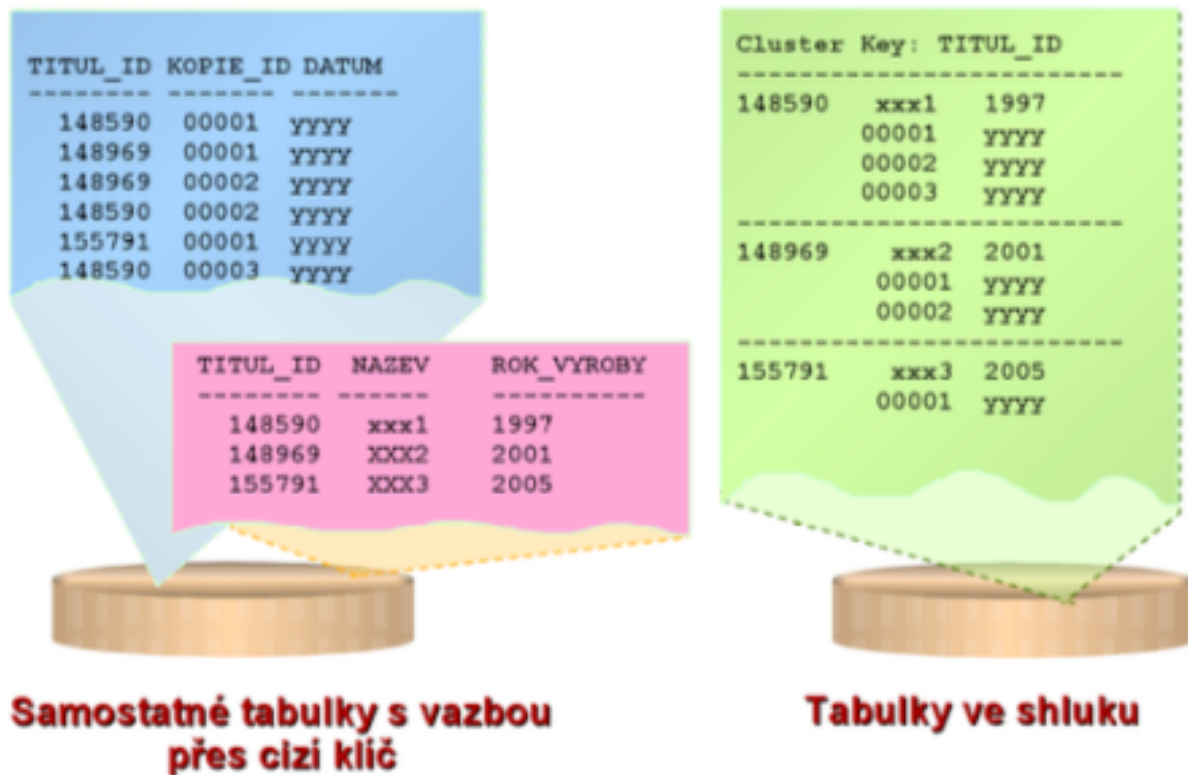
- binární matice
- předem vypočítané odpovědi na jednoduché otázky (true/false), a to pro každý záznam
- DLM operace velmi drahé
- spíš pro DSS (ne OLTP)
- vhodné pro záznamy s velmi neunikátními položkami

DSS = decision support system - velká rozhodnutí, založena na historických datech

OLTP = online transaction processing - aktuální data, každodenní transakce

#### 4.1.6 Shluk

Tabulky dané do jednoho shluku.



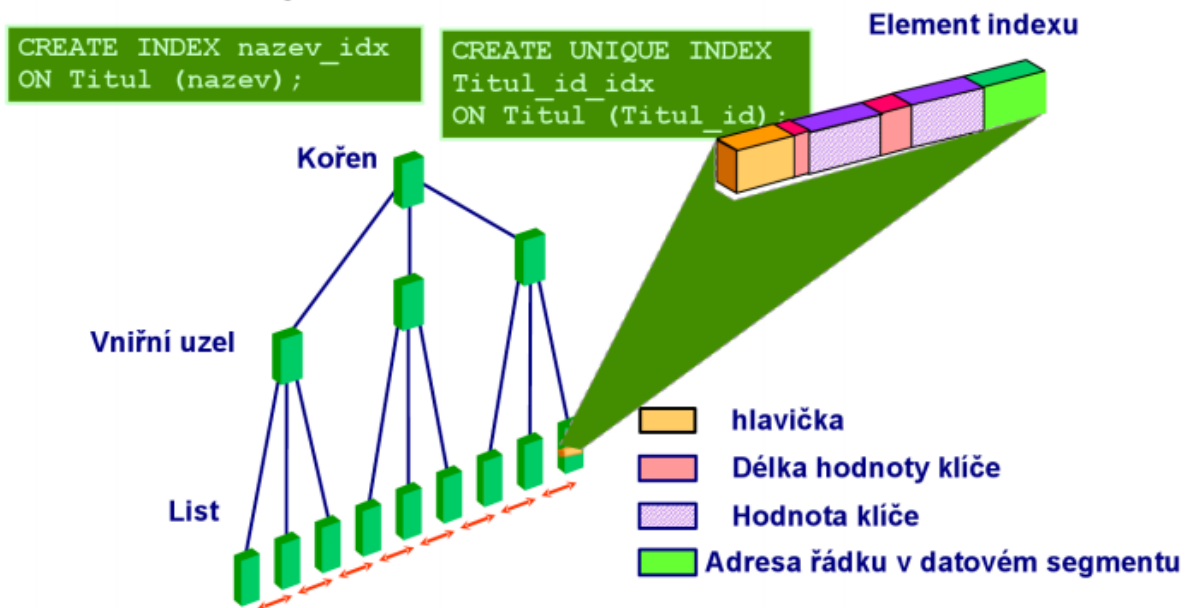
#### 4.1.7 Index typu B\*-Tree

- kořen má nejméně 2 potomky, pokud není listem
- každý uzel kromě kořene a listu má nejméně  $\lceil m/2 \rceil$  a nejvýše  $m$  potomků
- každý uzel má nejméně  $\lceil m/2 \rceil - 1$  a nejvíce  $m - 1$  datových záznamů
- všechny cesty ve stromě jsou stejně dlouhé
- data v nelistovém uzlu jsou organizována
- listy obsahují úplnou množinu klíčů a mohou se lišit strukturou

## 5 Důležité poznatky

- (relační) databáze bez indexu nefungují rozumně - indexy jsou nutné (pro větší data)
- DB stroj často některé indexy vytváří automaticky kvůli kontrole IO (integritní omezení)
- v OLTP se nejčastěji používají indexy na bázi B-stromů (tam kde jsou data unikátní)
- kde jsou data velmi neunikátní a potřebují se indexovat, tam se používají bitmapové indexy
- indexy je třeba udržovat (zjednodušen+ - ušetřím na dotazech, platím více při DML)
- klíč indexu (indexované atributy) může být složený

```
CREATE INDEX nazev_idx on Titul (nazev);
CREATE UNIQUE INDEX titul_id_idx on Titul (titul_id);
```



- index může být unikátní/neunikátní