

# Prednáška 9

Indexy, Transakcie

# Obsah prednášky

- Organizácia
- Indexy
  - Pokračovanie z minulej prednášky
- Súbežné spracovanie
  - Transakcie

# Organizácia

- Zadanie 5

Indexy

# Pripomenutie

- B+tree index
  - Ukážka princípu a tiež jeho analýza vzhľadom na stránky

# Indexy - typy

- Hash index
- B+tree
- Bitmap index
- Ostané typy indexov – **inverted, trie, radix ...**

Pokročilé databázové technológie  
Inžiniersky stupeň

- PostgreSQL
  - **B-tree, hash, GiST, SP-GiST, GIN a BRIN** (dokumentácia - verzia 13 - release date 24 September 2020 )

Priniesla optimalizáciu veľkosti  
indexov

# B+tree: v praxi

- Ak **rad**–**d** B+tree je 100
  - Počet potomkov **m** pre daný uzol je  $d \leq m \leq 2d$
- Typický fill factor je 67%
  - Potom priemerný počet potomkov sa bude pohybovať **133**
- Kapacita B+tree
  - 3 úroveň:  $133^3 = 2\,352\,637$  záznamov
  - 4 úroveň:  $133^4 = 312\,900\,700$  záznamov
- Možnosť uloženia stránok v rámci buffer poola
  - 1 level                      1 stránka                      =                      8KB
  - 2 level                      133 stránok                      =                      1MB
  - 3 level                      17689 stránok                      =                      133MB

# B+tree: duplicita klúčov

- Viacero záznamov obsahuje rovnaký kľúč
- Možnosti ako riešiť
  - Záznamy s rovnakým kľúčom sú uložené v rámci jednej stránky + overflow page
  - Záznamy s rovnakým kľúčom sú uložené v rámci listov
    - Nutnosť modifikovať prehľadávanie v rámci listov



# B+tree vs B-tree

## Difference Between B-Tree And B+ Tree

B-Tree	B+ Tree
Data is stored in leaf nodes as well as internal nodes.	Data is stored only in leaf nodes.
Searching is a bit slower as data is stored in internal as well as leaf nodes.	Searching is faster as the data is stored only in the leaf nodes.
No redundant search keys are present.	Redundant search keys may be present.
Deletion operation is complex.	Deletion operation is easy as data can be directly deleted from the leaf nodes.
Leaf nodes cannot be linked together.	Leaf nodes are linked together to form a linked list.

# B+tree: leaf nodes - hodnoty

- Hodnoty v rámci leaf node
- Prístup 1. – Record ID
  - Ukazovateľ na lokalitu záznamu tabuľky, pre ktorý korešponduje záznam v indexe
- Prístup 2. – Dáta záznamu
  - Obsahuje samotný záznamu tabuľky
    - InnoDB v rámci MySQL vytvára b+tree na základe primárneho kľúča
  - V prípade použitia ďalších indexov sa dané indexy odkazujú na record ID



PostgreSQL

ORACLE



ORACLE



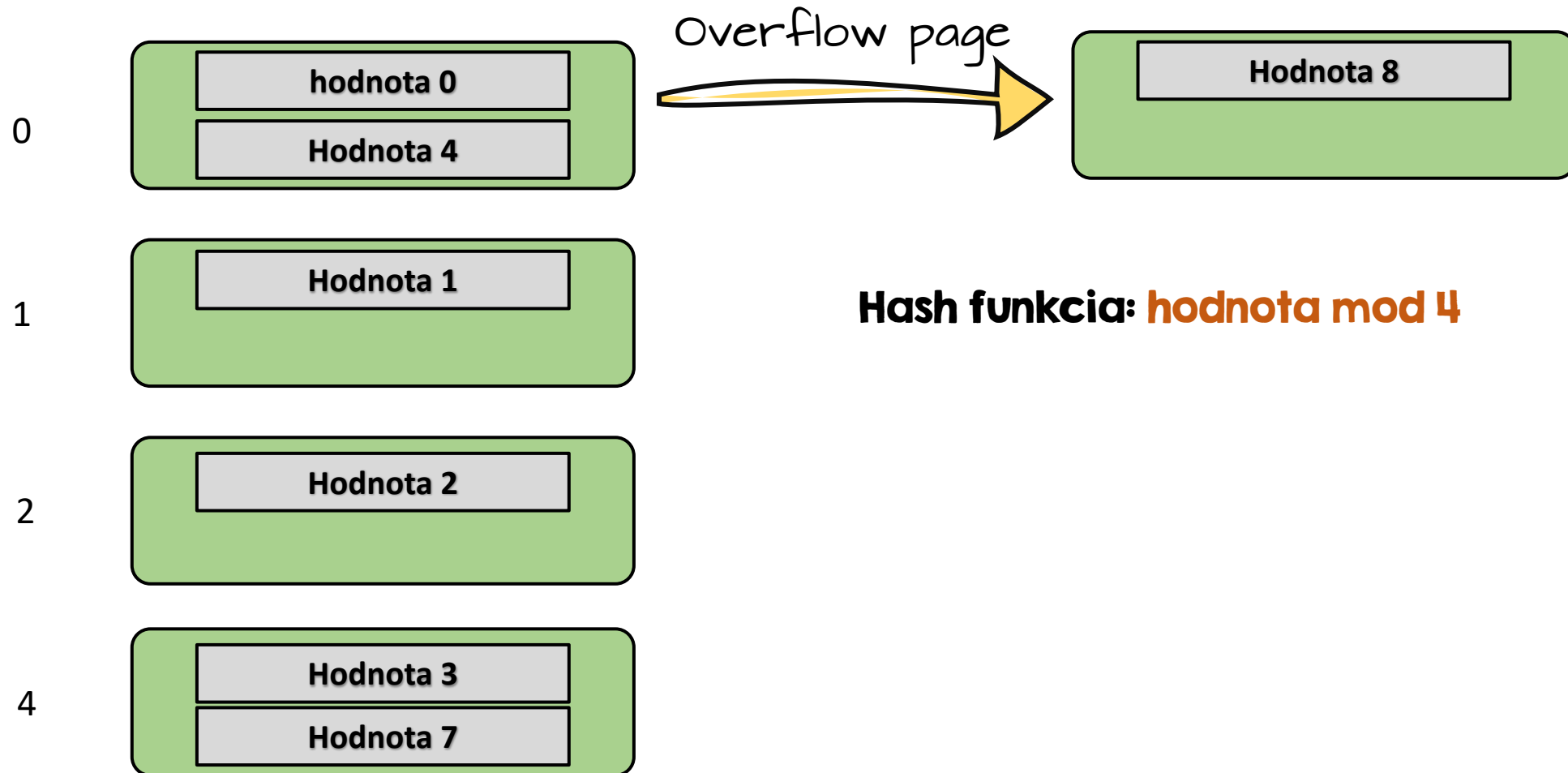
# Hash index

- Využívanie hash funkcie pre výpočet pozície, kde bude záznam uložený
  - Dôležitosť výber vhodnej funkcie, ktorá je rýchla a má primeraný počet kolízií pre dané dáta
- Efektívny pre rovnosť (equality search)
- Nemožno použiť pri range prehľadávaní (range search) alebo partial scan
- Časová zložitosť  $O(1)$  + prehľadávanie prípadných overflow pages
- Typy Hash indexov
  - Statické
  - Dynamické (extendible, dynamic)

# Static Hash Index

- Je kolekcia bucket
  - Bucket – primárna stránka + overflow stránka
  - Každý bucket – obsahuje viacero záznamov
- $h(k) \bmod N$ 
  - $N$  - počet bucketov
- Záznamy s rôznymi kľúčmi môžu byť umiestnené v rámci to istého bucketu
  - V prípade zaplnenia primárnej stránky + potreba overflow page

# Hash index - statické



# Hash index vs b+tree index

- Hash
  - Vhodný na hľadanie s rovnosťou (=)
  - Konštatnej časovej zložitosti pre vkladanie a hľadanie
- B+tree
  - Vhodný pre hľadanie rovnosti ale aj rozsahu

# Bitmap index

- Špeciálny typ indexu
- Každý bitmap index je vytvorený nad jedným hľadaným kľúčom
  - Napr. žena, muž
- Vhodný pre low cardinality
- Drahé vkladanie a mazanie záznamov
  - Nutnosť úpravy bitmapy
- Využíva sa vo forme in-memory indexu, ktorý je dočasne vytvorený len pre daný dopyt (query)
  - Napr. v rámci Bitmap scan

# Bitmap index

Record number	ID	Gender	Income_level
0	11111	m	L1
1	22222	f	L2
2	12345	f	L1
3	89879	m	L4
4	12345	f	L3

Bitmap index pre  
atribút Gender

m **10010**

w **01101**

Bitmap index pre  
atribút Income\_level

L1 **10100**

L2 **01000**

L3 **00001**

L4 **00010**

L5 **00000**



# Ako vyzerá vyhľadávanie

- Index access – prechod stromom k jednotlivým listom
  - toto nie je problém, keďže strom je balanced
- Index range scan – prehľadávanie zoznamu listov (môže prejsť veľkú časť indexu)
  - ak musí prejsť veľa tak nastáva problém spojený s prístupom k tabuľkám (Table access), čo spôsobí spomalenie
- Table access – vytiahnutie dát z tabuľky
  - Nastáva problém pokiaľ je treba prejsť veľa tabuliek

# PostgreSQL - prístupové metódy

- Seq Scan
- Index scan
- Bitmap scan
- Hash scan

# Indexy

- Vytvorenie indexu neprínáša iba pozitívne vlastnosti
  - Spomalenie pri manipulácii dát
  - Zvýšenie požiadaviek na úložisko
  - Údržba indexov

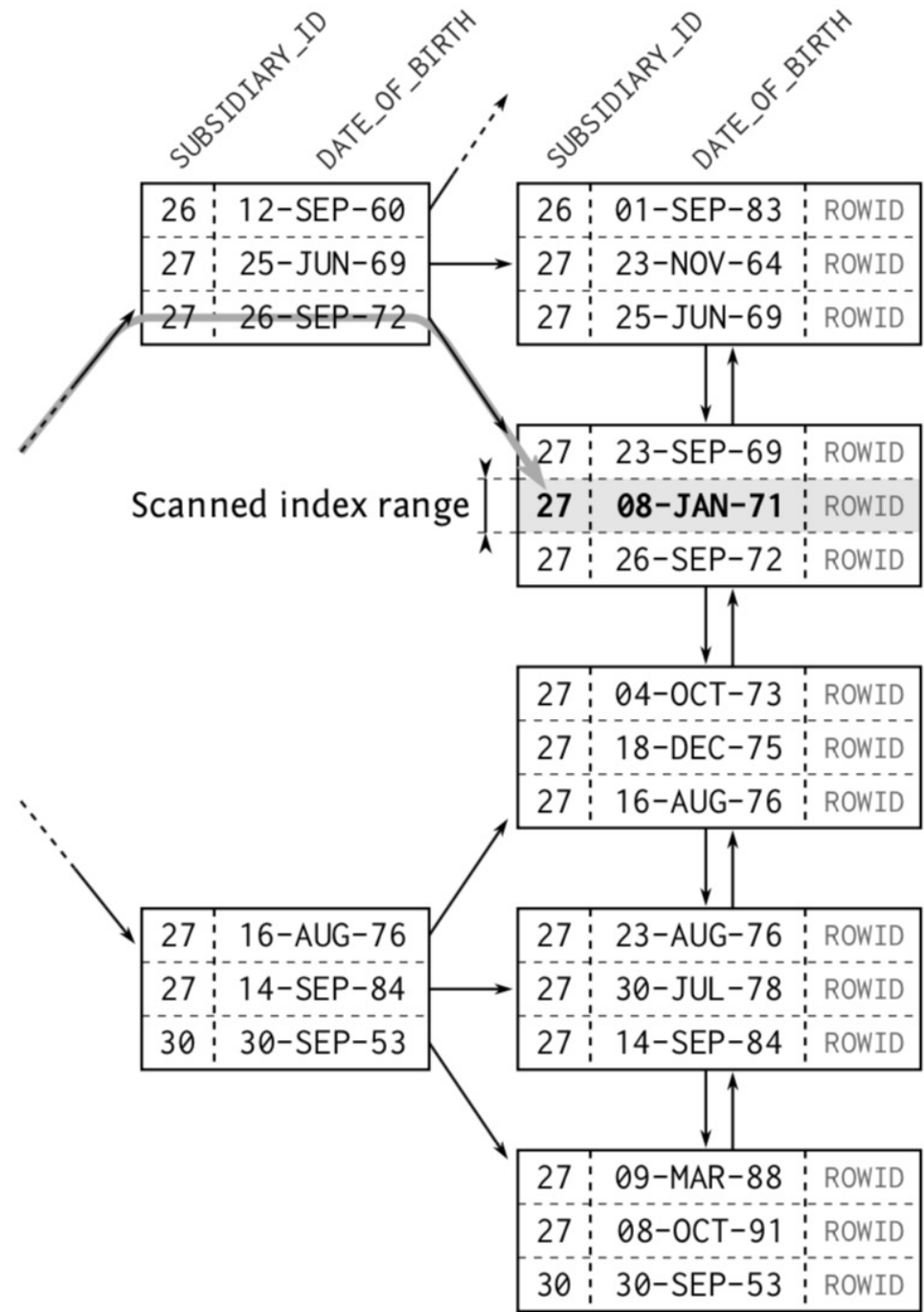
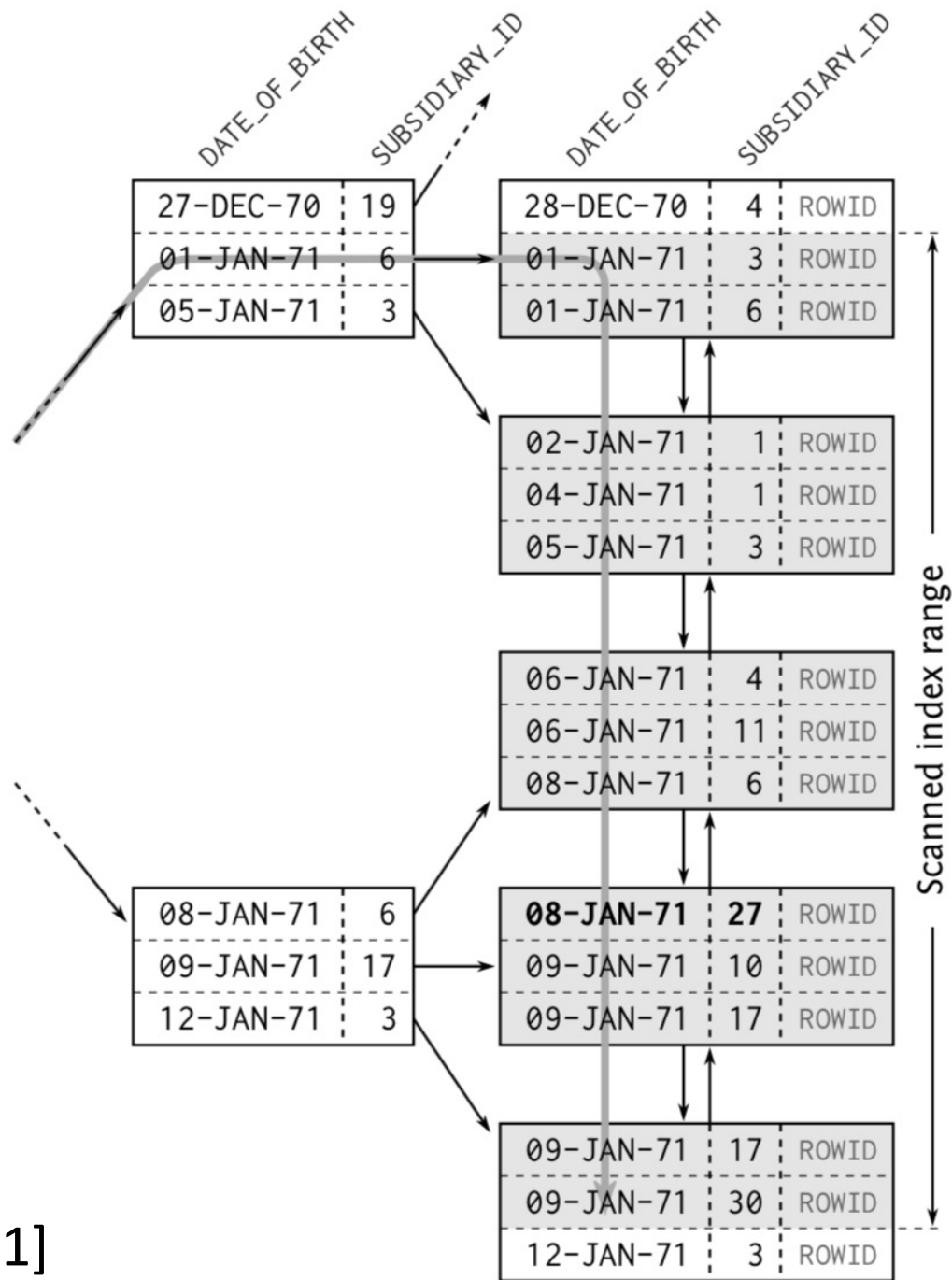
# Clustered index

- Tabuľka je uložená v rámci disku podľa primárneho indexu - rýchly sekvenčný sken
  - Napr. MySQL

# Ukážky na indexy

- Viac atribútový index
- Indexy a funkcie
  - napr. case-insensitive
- Index only scan
  - nazývany aj covering index
  - agregáčné query su vhodný kandidát na tento typ indexov





# LIKE

- berie sa iba po prvý výskyt znaku reprezentujúci wildcard % alebo \_
- V prípade bind parametrov PostgreSQL predpokladá použitie wildcard znaku na prvom mieste, takže sa index nepoužije vôbec

LIKE 'WI%ND'	LIKE 'WIN%D'	LIKE 'WINA%'
WIAW	WIAW	WIAW
WIBLQQNPUA	WIBLQQNPUA	WIBLQQNPUA
WIBYHSNZ	WIBYHSNZ	WIBYHSNZ
WIFMDWUQMB	WIFMDWUQMB	WIFMDWUQMB
WIGLZX	WIGLZX	WIGLZX
WIH	WIH	WIH
WIHTFVZNLC	WIHTFVZNLC	WIHTFVZNLC
WIJYAXPP	WIJYAXPP	WIJYAXPP
<b>WINAND</b>	<b>WINAND</b>	<b>WINAND</b>
WINBKYDSKW	WINBKYDSKW	WINBKYDSKW
WIPOJ	WIPOJ	WIPOJ
WISRGPK	WISRGPK	WISRGPK
WITJIVQJ	WITJIVQJ	WITJIVQJ
WIW	WIW	WIW
WIWGPJMQGG	WIWGPJMQGG	WIWGPJMQGG
WIWKHLBJ	WIWKHLBJ	WIWKHLBJ
WIYETHN	WIYETHN	WIYETHN
WIYJ	WIYJ	WIYJ

Zdroj: [1]



# Užitočné linky

- Témy súvisiace s indexovaním a načo je potrebné si dať pozor
  - <http://use-the-index-luke.com/>
- PostgreSQL – vnútorne fungovanie
  - <https://www.interdb.jp/pg/index.html>