Sven Fiergolla

5. April 2018

Übersicht

Einführung

Hardware constraints

Index Creation

Blocked sort-based indexing Single-pass in-memory indexing Distributed indexing Dynamic indexing andere Indexierungsverfahren

Indexierung mit Solid State Drives

Fazit

Quellen

Effiziente Suche über:

Sammlung von Büchern das Web andere große Datenmengen

Effiziente Suche über:

Sammlung von Büchern das Web andere große Datenmengen

zu viel für Main Memory!

Typische Systemeigenschaften (stand 2018)

- ► clock rate 2-4 GHz, 4-8 Kerne
- ► main memory 4-32 GHz
- lacktriangledown disk space ≤ 1 TB SSD oder ≥ 1 TB HDD

Typische Systemeigenschaften (stand 2018)

- ► clock rate 2-4 GHz, 4-8 Kerne
- ► main memory 4-32 GHz
- ▶ disk space \leq 1 TB SSD oder \geq 1 TB HDD
 - ► HDD (hard disk drive)
 - ▶ average seek time zwischen 2 und 10 ms
 - ► transfer time 150 300 MB/s

April 2018

Typische Systemeigenschaften (stand 2018)

- ► clock rate 2-4 GHz, 4-8 Kerne
- ► main memory 4-32 GHz
- ▶ disk space \leq 1 TB SSD oder \geq 1 TB HDD
 - ► HDD (hard disk drive)
 - ▶ average seek time zwischen 2 und 10 ms
 - ► transfer time 150 300 MB/s
 - SSD (solid state disk)
 - ► average seek time zwischen 0.08 und 0.16 ms
 - ► transfer time Lesen: 545 MB/s, Schreiben: 525 MB/s

April 2018

hardware constraints

Indizierung einer Sammlung von Daten/Dokumenten auf der Festplatte

Document 1

Lorem ipsum dolor sit amet, consetetur ...

Document 2

Document 3

Lorem ipsum

Lorem ipsum

...

Document 3

Lorem ipsum

...

Zugriffszeit auf Festplatte als Bottelneck

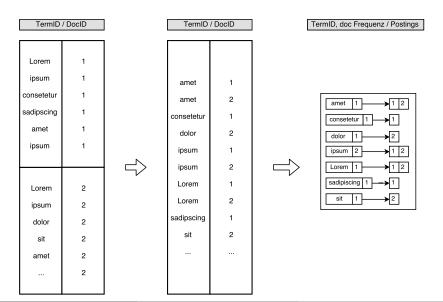
geeignete Datenstruktur um Zugriff auf die Festplatte zu minimieren

TermID / DocID		
Lorem	1	
ipsum	1	
consetetur	1	
sadipscing	1	
amet	1	
	1	
Lorem	2	
ipsum	2	
dolor	2	
sit	2	
amet	2	
	2	

geeignete Datenstruktur um Zugriff auf die Festplatte zu minimieren

TermID	/ DocID		TermID	/ DocID
		1		1
Lorem	1			
ipsum	1		amet	1
consetetur	1		amet	2
sadipscing	1		consetetur	1
amet	1		dolor	2
ipsum	1		ipsum	1
		\Rightarrow	ipsum	2
Lorem	2	,	Lorem	1
ipsum	2		Lorem	2
dolor	2		sadipscing	1
sit	2		sit	2
amet	2			
	2			

geeignete Datenstruktur um Zugriff auf die Festplatte zu minimieren



Index Creation - hardware constraints

Reuters-RCV1 besitzt 100.000.000 Terme...

Sortieren dieser Terme von einer Festplatte:

Index Creation - hardware constraints

Reuters-RCV1 besitzt 100.000.000 Terme...

Sortieren dieser Terme von einer Festplatte:

- ▶ Annahme
 - ▶ $T \cdot log_2(T)$ Vergleiche
 - ► 2 Zugriffe auf die Hard Drive zum Vergleichen
 - ► average seek time 5 ms

Index Creation - hardware constraints

Reuters-RCV1 besitzt 100.000.000 Terme...

Sortieren dieser Terme von einer Festplatte:

- ► Annahme
 - ▶ $T \cdot log_2(T)$ Vergleiche
 - ▶ 2 Zugriffe auf die Hard Drive zum Vergleichen
 - ► average seek time 5 ms
- \blacktriangleright $(100.000.000 \cdot log_2(100.000.000)) \cdot (5 \cdot 10^{-3})$ Sekunden
- ► $2.6575424759... \cdot 10^7$ Sekunden
- ► 307.59 Tage

Blocked sort-based indexing (BSI)

Lösung:

- ► Sammlung von Dokumenten in einzelne Blocks unterteilen
- ► Index über einzelne Blöcke erstellen
- ► Teilindizes mergen

Blocked sort-based indexing (BSI)

Lösung:

- ► Sammlung von Dokumenten in einzelne Blocks unterteilen
- Index über einzelne Blöcke erstellen
- ► Teilindizes mergen

```
\begin{array}{l} \mathbf{n} = \mathbf{0}; \\ \mathbf{while} \ all \ documents \ have \ not \ been \\ processed \ \mathbf{do} \\ & | \ \mathbf{n} = \mathbf{n} + \mathbf{1}; \\ & \mathsf{block} = \mathsf{ParseNextBlock()}; \\ & \mathsf{BSBI-INVERT(block)}; \\ & \mathsf{WriteBlockToDisk(block, } f_n); \\ \mathbf{end} \\ & \mathsf{MergeBlocks(} f_1, \ \cdots, \ f_n; \ f_{merged}); \\ & \mathbf{Algorithm 2:} \ \mathsf{BSI \ Algorithmus} \end{array}
```

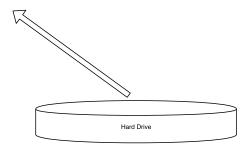
Zusammenführen von Postings Lists bei block sort-based Indexing



Zusammenführen von Postings Lists bei block sort-based Indexing

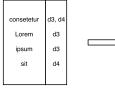
amet	d1,d2
dolor	d2
Lorem	d1
ipsum	d2

consetetur	d3, d4	
Lorem	d3	
ipsum	d3	
sit	d4	



Zusammenführen von Postings Lists bei block sort-based Indexing

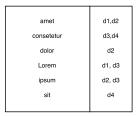
amet	d1,d2
dolor	d2
Lorem	d1
ipsum	d2

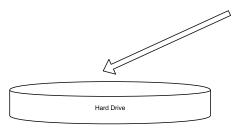


amet	d1,d2
consetetur	d3,d4
dolor	d2
Lorem	d1, d3
ipsum	d2, d3
sit	d4



Zusammenführen von Postings Lists bei block sort-based Indexing





Blocked sort-based indexing (BSI) - Fazit

Fazit zu BSBI:

- ▶ Zeitkompplexität: $\Theta(T \cdot log(T))$
 - ▶ das Sortieren hat die höchste Komplexität
 - das Parsen und Mergen der Blocks ist jedoch in der Regel am Zeitaufwendigsten
- Datenstruktur für Mapping zwischen termen und termID's muss in Main Memory liegen
 - ► kann für sehr große Datenmengen auch Server überlasten

- ▶ einzelne dictionaries für jeden Block
 - ► keine Datenstruktur für das Mapping von termen und termID's
- ▶ kein Sortieren der einzelnen Blöcke
 - ► Postings in der Reihenfolge ihres Vorkommens in die Postingslist aufnehmen
 - ► PostingsList sollte jedoch sortiert werden, da dann auf Sortieren/Suchen beim mergen der Blöcke verzichtet werden kann

todo ablauf visualisieren

```
SPIMI-invert(TokenStream)
outputFile = new HashFile();
dictionary = new HashFile();
while free memory available do
   token = next(TokenStream);
   if term(token) ∉ dictionary then
       PostingsList = AddToDictionary(dictionary, term(token));
   else
       PostingsList = GetPostingsList(dictionary, term(token));
   end
   if full(PostingsList) then
       PostingsList = DoublePostingsList(dictionary, term(token));
   end
   AddToPostingsList(PostingsList, docID(token));
   SortedTerms = SortTerms(dictionary);
   WriteBlockToDisk(SortedTerms, dictionary, OutputFile);
end
```

Algorithm 3: SPIMI-invert Algorithmus

Vorteile gegenüber BSI:

- kann für beliebig große Datenmengen einen Index erstellen, solange das Festplattenvolumen nicht überstiegen wird
- ▶ einzelne Blocke können größer sein
 - ► Indexerstelung effizienter
- distionaries und die erstellte PostingsList kann durch Kompression kompakt auf der Festplatte gespeichert werden
- \blacktriangleright Zeitkompplexität: $\Theta(T)$, kein Sortieren von TermID-DocID Paaren, alle Operationen linear

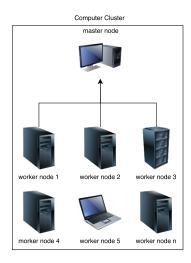
Distributed indexing

- manche Sammlungen übersteigen die Leistung eines einzelnen Rechners
 - ► beispielsweise das Web
- um Indizes über solche Sammlungen zu erstellen, muss die Arbeit auf mehrere Rechner verteilt werden

5. April 2018

Distributed indexing

- manche Sammlungen übersteigen die Leistung eines einzelnen Rechners
 - ► beispielsweise das Web
- um Indizes über solche Sammlungen zu erstellen, muss die Arbeit auf mehrere Rechner verteilt werden





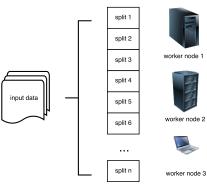


5. April 2018



5. April 2018

16 / 23

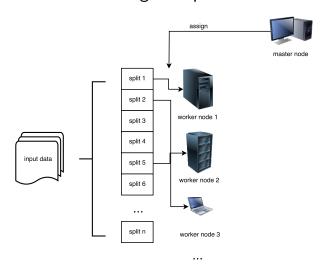


de 1

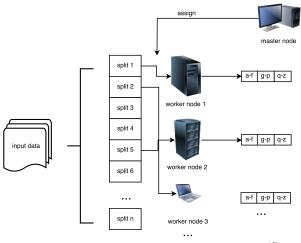
ode 2

ode 3

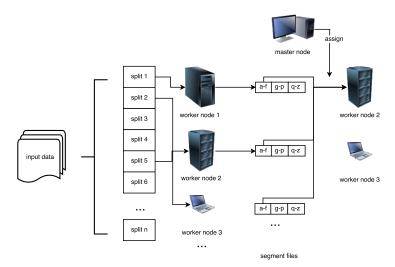
...

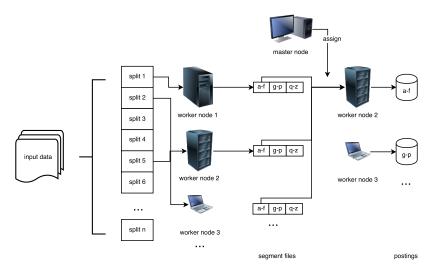


5. April 2018



segment files





Sven Fiergolla Großes Studienprojekt 5. April 2018

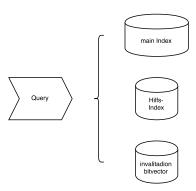
- ▶ viele Sammlungen von Dokumenten ändern sich häufig
 - ► Webseiten werden geändert, gelöscht oder neue hinzugefügt..

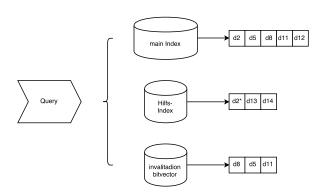
- ▶ viele Sammlungen von Dokumenten ändern sich häufig
 - ► Webseiten werden geändert, gelöscht oder neue hinzugefügt...
- ► Indexerstellung über eine solche Sammlung ebenfalls dynamsich

- ► Index periodisch neu erstellen
 - ► akzeptabel wenn Änderungen nicht sehr groß
 - ▶ wenn Änderungen nicht sofort sichtbar sein müssen
- ► Hauptindex behalten und neue Dokumente in einen Hilfsindex speichern
 - ▶ beide Indizes regemäßig mergen

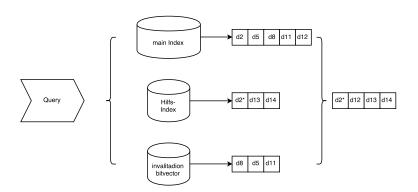
- ► Index periodisch neu erstellen
 - ► akzeptabel wenn Änderungen nicht sehr groß
 - ▶ wenn Änderungen nicht sofort sichtbar sein müssen
- ► Hauptindex behalten und neue Dokumente in einen Hilfsindex speichern
 - ► beide Indizes regemäßig mergen







5. April 2018



andere Indexierungsverfahren

- ► ranked retrieval systems
- ► zugriffsbeschränkte Indizes
- ► "in situ"-Indexerstellung

Indexierung mit Solid State Drives

todo Tree Indexing, Datenstruktur FD-Tree erläutern, auf Vorteile eingehen..

Fazit

todo

Quellen

- ► Christopher D. Manning, Prabhakar Raghavan and Hinrich Schütze "Introduction to Information Retrieval" ¹ Cambridge University Press 2008. pp. 1-18 and 67-84.
- ▶ Ian H. Witten, Alistair Moffat, Timothy C. Bell "Managing Gigabytes: Compressing and Indexing Documents and Images " ² Morgan Kaufman Publishers 1999, pp. 223-261.
- Yinan Li, Bingsheng He, Robin Jun Yang, Qiong Luo, Ke YiTree (Hong Kong University of Science and Technology) "Indexing on Solid State Drives" ³ The 36th International Conference on Very Large Data Bases, September 13-17, 2010, Singapore.

Sven Fiergolla

¹https://nlp.stanford.edu/IR-book/pdf/04const.pdf

²https://books.google.de/books?id=2F74jyP148EC&dq=Witten+et+al.+index+1999&lr= &hl=de&source=gbs_navlinks_s

³http://pages.cs.wisc.edu/~yinan/paper/fdtree_pvldb.pdf