

Урок №6

Индексация

(основано на слайдах Андрея Калинина, Hinrich Schütze,
Christina Lioma)

Содержание занятия

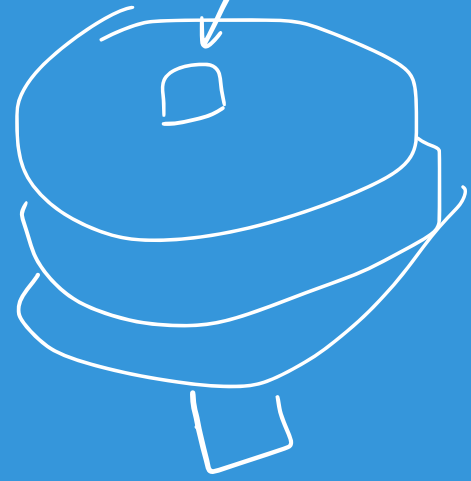
1. Введение в индексацию
2. BSBI
3. SPIMI
4. Распределённое индексирование
5. Динамическое индексирование

RAM



Индексация. Введение

индекс





- Два алгоритма индексирования: **BSBI** (наивный) и **SPIMI** (лучше масштабируемый)
- Понятие о **распределённой** индексации: MapReduce
- **Динамическая** индексация: как поддерживать индекс в актуальном состоянии при изменении корпуса документов.



- Много архитектурных решений в информационном поиске основаны на ограничениях, накладываемых используемым оборудованием.
- Начнём с обзора общих ограничений, которые нам потребуются в дальнейшем.
- В лекциях про веб-поиск рассмотрим их более подробно.



- Доступ к данным **быстрее**, если они находятся в памяти, а не на диске (примерно в 10 раз);
- **Время поиска дорожки на диске — простаивание**: никакие данные не будут передаваться с диска, пока головка не будет правильно установлена;
- Основной принцип оптимизации: **чтение одного большого куска данных быстрее, чем большого количества маленьких кусочков.**



- **Операции ввода-вывода с дисками блочные:** приходится читать блоки целиком, размеры блоков от 8 до 256КБ.
- Используемые сервера: гигабайты или десятки гигабайтов ОЗУ, терабайты или сотни гигабайт дискового пространства.
- **Устойчивость к сбоям слишком дорога:** дешевле использовать несколько обычных ЭВМ, чем одну, устойчивую к сбоям.

Немного данных (для 2008-го года)

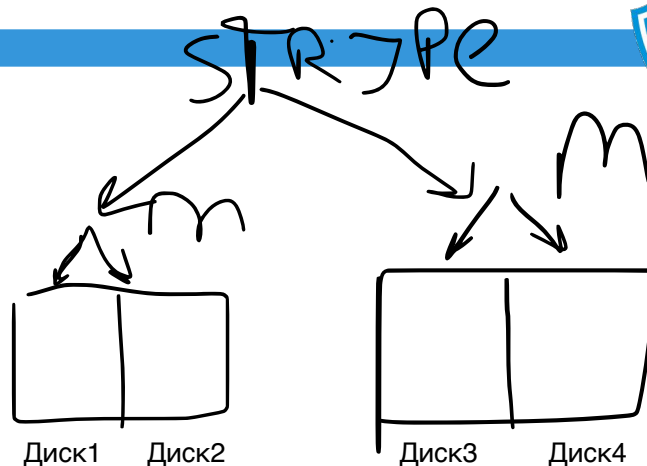


символ	статистика	значение
s	среднее время поиска	$5 \text{ ms} = 5 \times 10^{-3} \text{ s}$
b	скорость передачи байта	$0.02 \text{ } \mu\text{s} = 2 \times 10^{-8}$
	частота процессора	10^9 s^{-1}
p	время выполнения инструкции (сравнение двух чисел)	$0.01 \text{ } \mu\text{s} = 10^{-8} \text{ s}$
	размер ОЗУ	гигабайты
	размер диска	терабайты

Дисковая подсистема



- Можно поставить несколько дисков:
 - JBOD (just box of disks)
 - RAID (Redundant Array of Independent Disks):
 - RAID 0 (stripe).
 - RAID 1 (mirror)
 - RAID 1+0
 - RAID5
 - RAID6
 - Если RAID, то аппаратный или программный?
- Диски бывают:
 - SCSI, SATA, SAS (Serial Attached SCSI),
 - SSD
 - 5400 RPM, 7200 RPM, 10000 RPM, 15000 RPM.
 - 2", 3".





- Пьесы Шекспира недостаточно велики, чтобы продемонстрировать проблемы, возникающие для больших корпусов.
- В качестве примера для использования масштабируемых алгоритмов индексирования будем использовать корпус документов [Reuters RCV1](#).
- Англоязычные новости 1995-го и 1996-го года (целиком один год).



[World](#) [Business](#) [Markets](#) [Breakingviews](#) [Video](#) [More](#)

COMMODITIES NEWS MARCH 24, 2021 / 6:22 PM / UPDATED 2 HOURS AGO

Ships carrying commodities stuck after vessel grounding in Suez Canal

By Jonathan Saul

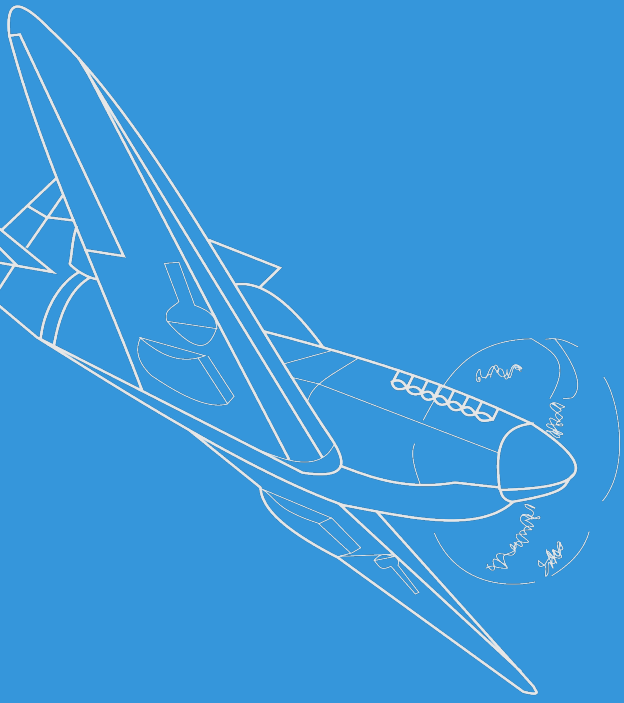
3 MIN READ



LONDON (Reuters) - Dozens of ships carrying everything from oil to consumer goods have been delayed by the grounding of a vessel in the Suez Canal, and companies may have to re-route cargoes around Africa if the blockage extends beyond 24 hours, shipping sources said.



N	документы	800,000
L	токенов на документ	200
M	термины	400,000
	байтов на токен (с пробелами и пункт.)	6
	байтов на токен (без проблов/пункт.)	4.5
	байтов на термин	7.5
T	постингов без координат	100,000,000



BSBI

Blocked sort-based indexing

Задача: построить обратный индекс



Brutus → 1 → 2 → 4 → 11 → 31 → 45 → 173

Calpurnia → 2 → 31 → 54 → 101

Caeser → 1 → 2 → 4 → 5 → 6 → 16 → ...

Словарь

Координаты

В первой лекции: постинги сортировались в памяти



Term	docID		Term	docID
I	1		ambitious	2
did	1		be	2
enact	1		brutus	1
julius	1		brutus	2
caesar	1		capitol	1
I	1		caesar	1
was	1		caesar	2
killed	1		caesar	2
i'	1		did	1
the	1		enact	1
capitol	1		hath	1
brutus	1		I	1
killed	1		I	1
me	1		i'	1
so	2		it	2
let	2		julius	1
it	2		killed	1
be	2		killed	1
with	2		let	2
caesar	2		me	1
the	2		noble	2
noble	2		so	2
brutus	2		the	1
hath	2		the	2
told	2		told	2
you	2		you	2
caesar	2		was	1
was	2		was	2
ambitious	2		with	2

Индексирование, основанное на сортировке



- Парсим документы по одному
- Постинги для любого термина не завершены до конца работы.
- Можно ли держать все постинги в памяти и отсортировать по завершению?
 - Нет, не для больших корпусов.
- При расходе 10–12 байтов на постинг, потребуется много
- памяти.
- $T = 100,000,000$ в случае RCV1: мы можем проиндексировать всё в памяти на обычной ЭВМ 2011-го года.
- Но это не масштабируется.
- Следовательно: нужно сохранять промежуточные результаты на диск.

Тот же алгоритм на диске?



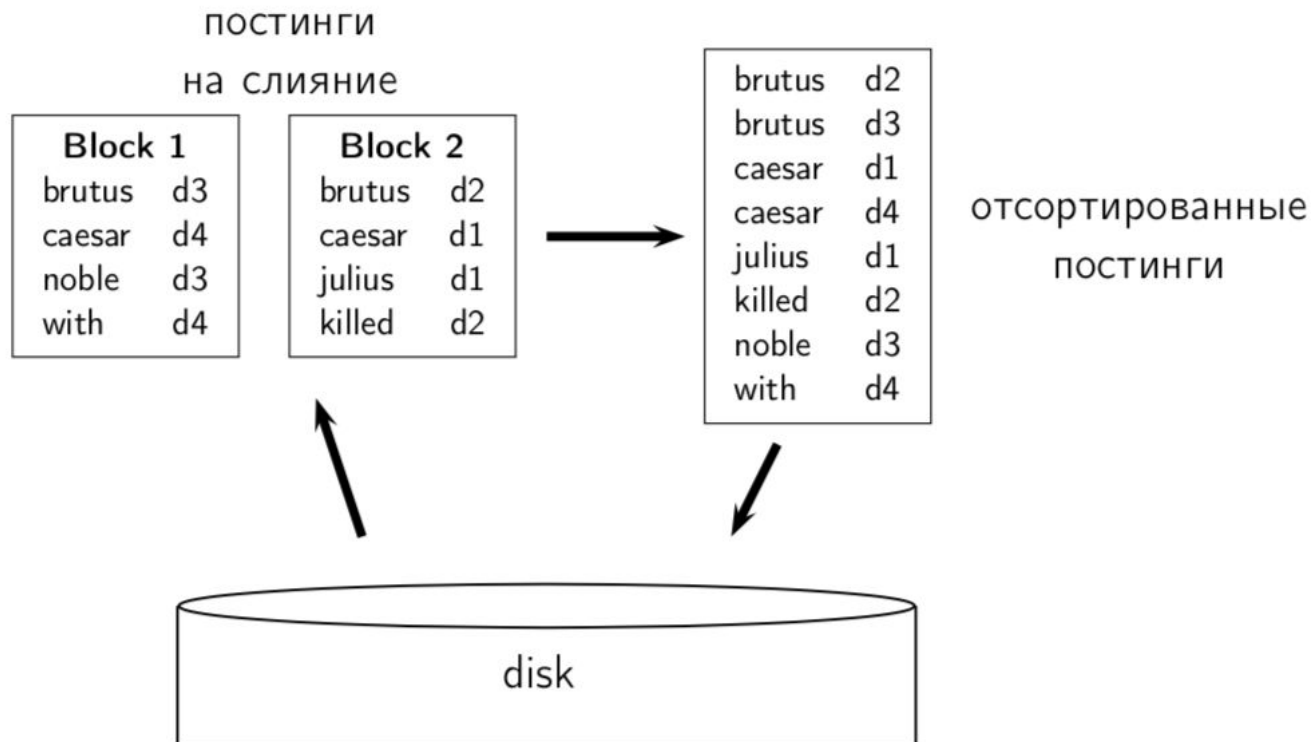
- Можно ли использовать тот же алгоритм для больших корпусов, работая с диском вместо памяти?
- Нет: сортировка $T = 100,000,000$ записей на диске слишком медленно, много перемещений головки.
- Нужен алгоритм **внешней** сортировки.

«Внешняя» сортировка



- Нужно отсортировать $T = 100,000,000$ постингов.
- Каждый постинг имеет размер 12 байт (4+4+4: termID, docID, частота).
- Возьмём **блок**, содержащий 10,000,000 таких постингов.
 - Такой блок можно отсортировать в памяти.
 - RCV1 состоит из 10 блоков.
- Основная идея:
 - На каждый блок: (1) собрать постинги, (2) отсортировать в памяти, (3) записать на диск.
 - Слить блоки в один.

Слияние двух блоков



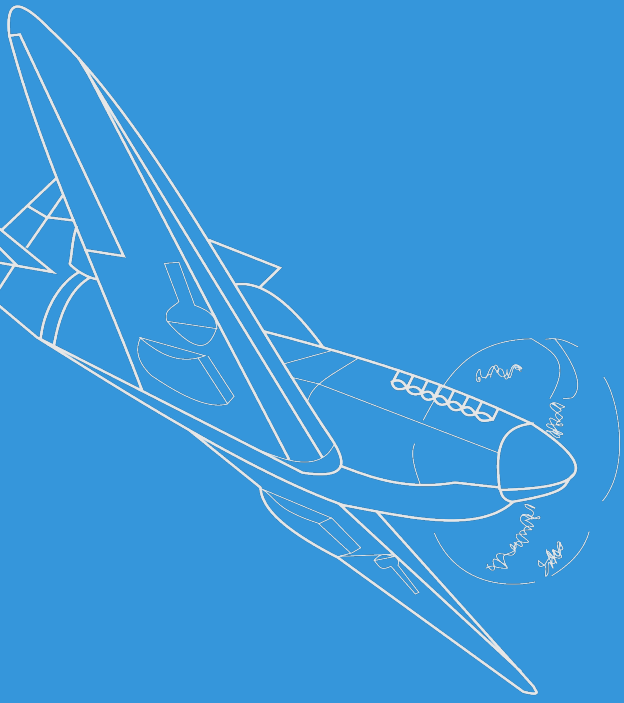
Blocked Sort-Based Indexing



BSBINDEXCONSTRUCTION()

```
1   $n \leftarrow 0$ 
2  while (не все документы обработаны)
3  do  $n \leftarrow n + 1$ 
4       $block \leftarrow \text{PARSENEXTBLOCK}()$ 
5       $\text{BSBI-INVERT}(block)$ 
6       $\text{WRITEBLOCKTODISK}(block, f_n)$ 
7   $\text{MERGEBLOCKS}(f_1, \dots, f_n; f_{\text{merged}})$ 
```

Какого размера должен быть блок?



SPIMI

Single-pass in-memory indexing



- Неявное предположение: словарь находится в памяти.
- Нужен словарь (который постоянно растёт), чтобы отобразить термин в termID.
- В принципе, можно работать в постингами в формате term,docID . . .
- . . . но промежуточные файлы будут очень велики.
- То есть, мы получим масштабируемой, но медленный алгоритм индексирования.

Single-pass in-memory indexing



- Аббревиатура: SPIMI
- Идея 1: создавать отдельные словари для каждого блока, тогда не требуется поддерживать соответствие term-termID между блоками.
- Идея 2: Не сортировать. Накапливать постинги по мере их появления.
- Тогда мы получим полноценный индекс на каждый блок.
- Эти индексы можно слить в один большой индекс.



```
SPIMI-INVERT(token_stream)
1  output_file  $\leftarrow$  NEWFILE()
2  dictionary  $\leftarrow$  NEWHASH()
3  while (free memory available)
4  do token  $\leftarrow$  next(token_stream)
5      if term(token)  $\notin$  dictionary
6          then postings_list  $\leftarrow$  ADDTODICTIONARY(dictionary,term(token))
7          else postings_list  $\leftarrow$  GETPOSTINGSLIST(dictionary,term(token))
8      if full(postings_list)
9          then postings_list  $\leftarrow$  DOUBLEPOSTINGSLIST(dictionary,term(token)
10         ADDTOPOSTINGSLIST(postings_list,docID(token))
11  sorted_terms  $\leftarrow$  SORTTERMS(dictionary)
12  WRITEBLOCKTODISK(sorted_terms,dictionary,output_file)
13  return output_file
```




- Сжатие делает использование SPIMI ещё более эффективным.
 - Сжатие терминов.
 - Сжатие координат.
 - Будет на следующей лекции.

Упражнение: время на индексацию всего веба?



- Сжатие делает использование SPIMI ещё более эффективным.
 - Сжатие терминов.
 - Сжатие координат.
 - Будет на следующей лекции.



Распределённое индексирование

Один индекс или несколько?



- Можно строить один индекс, можно — несколько.
- Один индекс должен обязательно помещаться на один сервер.
- Несколько индексов — единственный способ разбить большой индекс по нескольким серверам.
- Индекс можно разделить на части:
 - По терминам.
 - По документам.
 - Что лучше?
- Несколько индексов можно разместить и на одном сервере, несколько замедлив поиск (несколько маленьких индексов удобнее в эксплуатации, чем один большой).
- Однако, по разделённому индексу сложно собирать статистику, необходимую для ранжирования.

Ролевое индексирование



- Делим сервера на роли в рамках алгоритма SPIMI: выкачка, первичная индексация, слияние в один индекс, непосредственный поиск.
- Например: 10 серверов выкачки и первичной индексации, два сервера на слияние индексов, два поисковых фронтенда.
- Работает при небольшом количестве серверов: несколько десятков, сотня уже тяжело.

Распределённое индексирование

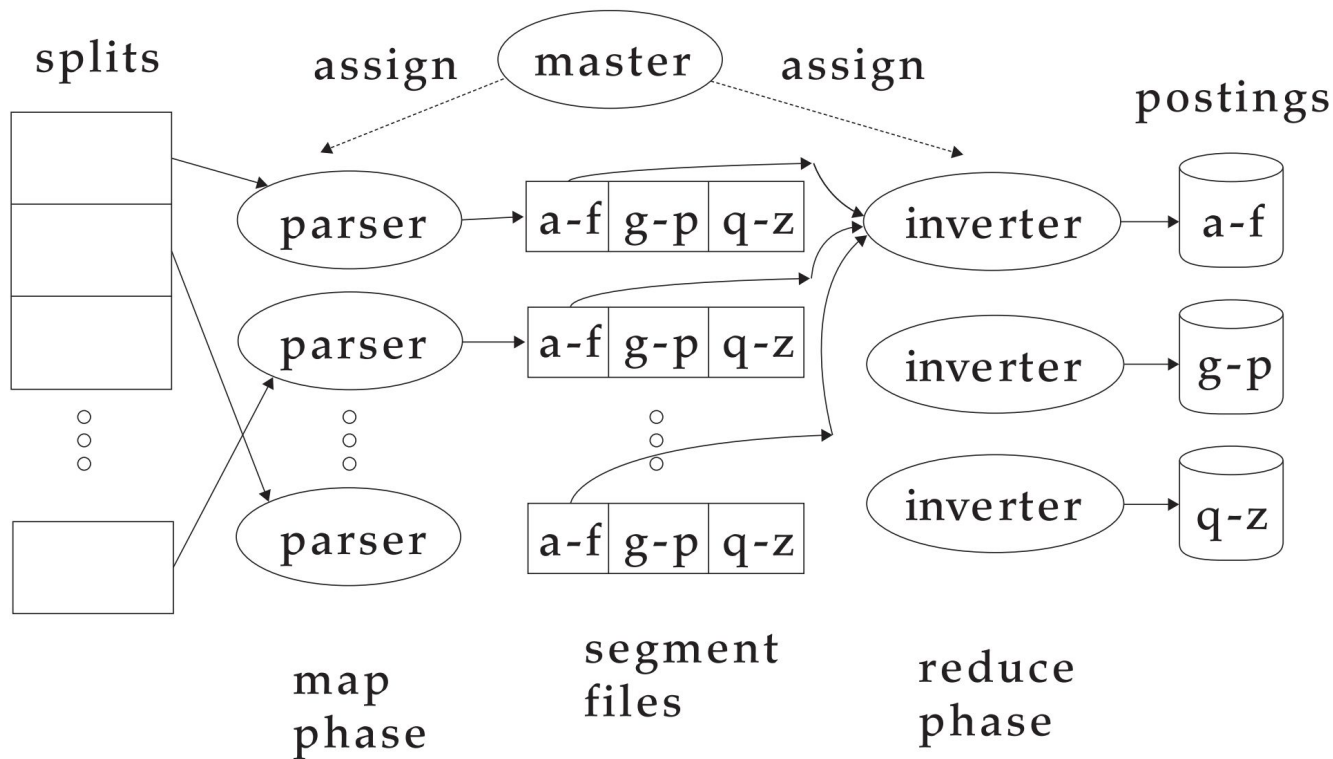


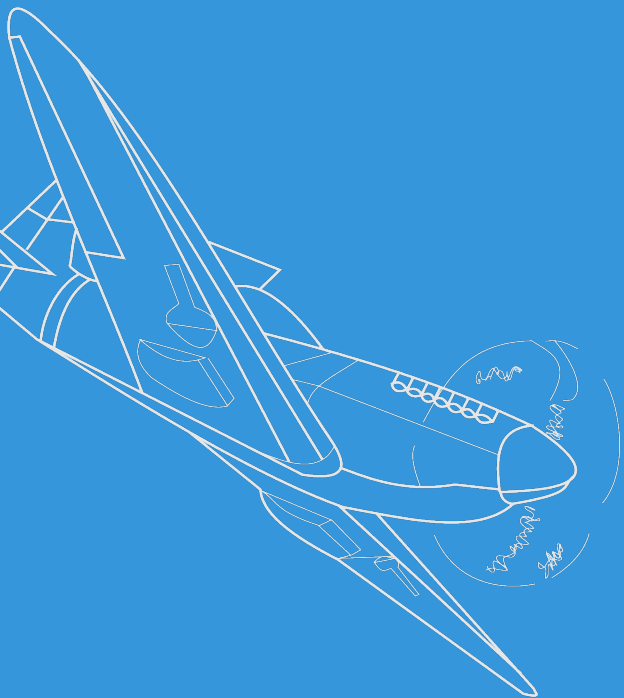
- Для задач индексирования больших корпусов (веб-поиск) требуется использование сотен и тысяч серверов.
- При этом каждый сервер ненадёжен.
 - Может непредсказуемо замедлиться или «упасть».
 - То есть, нельзя требовать устойчивости отдельных узлов, но при этом требуется выполнить задачу.
- Как можно использовать много таких серверов для индексации?

Датацентры Google (оценка; Gartner, 2007)



- Основная масса — обычные компьютеры.
- Датацентры распределены по всему миру.
- 1 миллион серверов, 3 миллиона процессоров/ядер.
- Устанавливается 100,000 серверов в каждый квартал.
- Оценка основана на тратах в 200–250 миллионов долларов в год.
- Это 10% вычислительной мощности всего мира.
- Если в системе с 1000 узлами каждый узел имеет 99.9% рабочего времени, сколько рабочего времени будет иметь вся система?
- Ответ: 63%
- Предположим, что сервер ломается раз в три года. Для кластера из миллиона серверов каков средний интервал между падениями двух серверов?
- Ответ: меньше двух минут.





Динамическое индексирование

Динамическое индексирование



- До сих пор предполагалось, что корпус — **статичный**.
- Это редкость: документы добавляются, удаляются и изменяются.
- То есть, словарь и координатные блоки должны динамически изменяться.

Простейший подход



- Держим большой основной индекс на диске
- Новые документы добавляются в маленький дополнительный индекс в памяти.
- Ищем по обоим, объединяем результаты.
- Периодически вливаем маленький индекс в большой.
- Удаления:
 - Специальный битовый массив для удалённых документов.
 - Фильтруем результаты по этому вектору

Проблемы с дополнительным индексом



- Частые слияния
- Медленный поиск во время слияния.
- Теоретически:
 - Слияние двух индексов не настолько затратно, если выделен отдельный файл для каждого координатного блока.
 - Тогда слияние — простая конкатенация.
 - Но тогда понадобится огромное количество файлов —
 - неэффективно.
- Считаем дальше, что индекс это один большой файл.

Логарифмическое слияние



- Логарифмическое слияние уменьшает стоимость слияния индексов.
 - → слияние меньше сказывается на скорости ответа.
- Используется несколько индексов, каждый вдвое больше
- предыдущего.
- Самый маленький (Z_0) остаётся в памяти.
- Большие индексы (I_0, I_1, \dots) — хранятся на диске.
- Если Z_0 становится слишком большим ($> n$), он записывается на диск как I_0
- ... или сливается с I_0 (если I_0 существовал), а результат добавляется в I_1 и т.д.

Проблемы с дополнительным индексом



LMERGEADDTOKEN(*indexes*, Z_0 , *token*)

```
1   $Z_0 \leftarrow \text{MERGE}(Z_0, \{token\})$ 
2  if  $|Z_0| = n$ 
3    then for  $i \leftarrow 0$  to  $\infty$ 
4      do if  $l_i \in indexes$ 
5        then  $Z_{i+1} \leftarrow \text{MERGE}(l_i, Z_i)$ 
6           ( $Z_{i+1}$  — временный индекс на диске)
7            $indexes \leftarrow indexes - \{l_i\}$ 
8        else  $l_i \leftarrow Z_i$  ( $Z_i$  становится постоянным индексом  $l_i$ .)
9            $indexes \leftarrow indexes \cup \{l_i\}$ 
10         BREAK
11      $Z_0 \leftarrow \emptyset$ 
```

LOGARITHMICMERGE()

```
1   $Z_0 \leftarrow \emptyset$  ( $Z_0$  — индекс в памяти)
2   $indexes \leftarrow \emptyset$ 
3  while true
4  do LMERGEADDTOKEN(indexes,  $Z_0$ , GETNEXTTOKEN())
```

Проблемы с дополнительным индексом



- Частые слияния
- Медленный поиск во время слияния.
- Теоретически:
 - Слияние двух индексов не настолько затратно, если выделен отдельный файл для каждого координатного блока.
 - Тогда слияние — простая конкатенация.
 - Но тогда понадобится огромное количество файлов —
 - неэффективно.
- Считаем дальше, что индекс это один большой файл.

Введение в информационный поиск
I Маннинг Кристофер Д., Шютце
Хайнрих

Рекомендуемая
литература

Для саморазвития (опционально)
Чтобы не набирать двумя
пальчиками



Спасибо за
внимание!

Антон Кухтичев



a.kukhtichev@mail.ru



[@toshunster](https://www.instagram.com/toshunster)