

现代信息检索

Modern Information Retrieval

第9讲 完整搜索系统中的评分计算

Scores in a complete search system

提纲

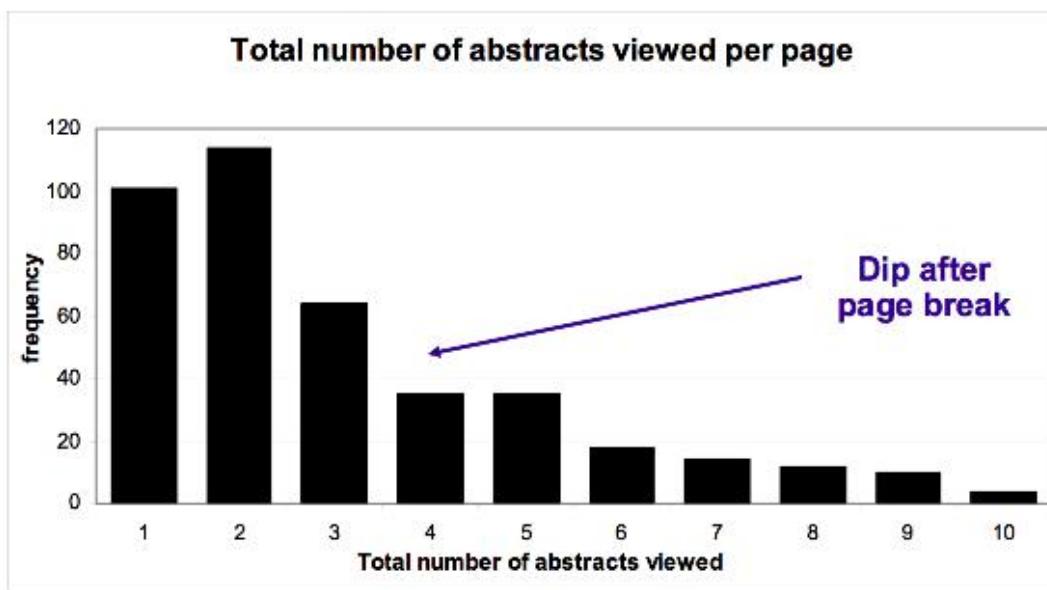
- ① 结果排序的动机
- ② 上一讲回顾
- ③ 结果排序的实现
- ④ 完整的搜索系统

排序的重要性

- 不排序的问题严重性
 - 用户只希望看到一些而不是成千上万的结果
 - 很难构造只产生一些结果的查询
 - 即使是专家也很难
 - 排序能够将成千上万条结果缩减至几条结果，因此非常重要
- 接下来：将介绍用户的相关行为数据
- 实际上，大部分用户只看1到3条结果
- 下面的讲义来自Dan Russell在JCDL会议上的讲话
- Dan Russell是Google的“Über Tech Lead for Search Quality & User Happiness”

用户浏览的链接数

How many links do users view?

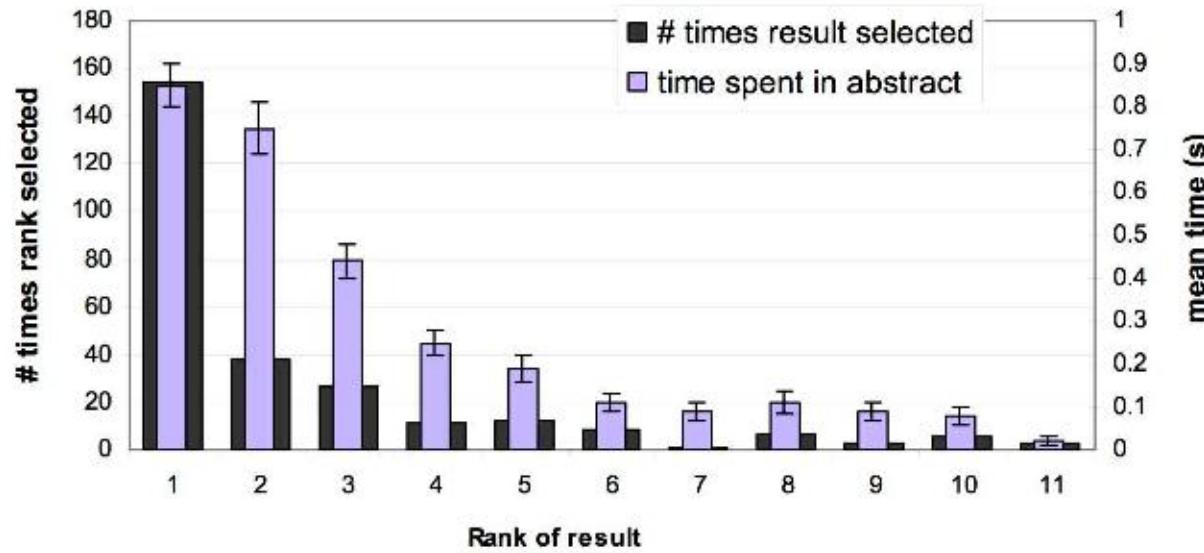


Mean: 3.07 Median/Mode: 2.00

Google

浏览 vs. 点击

Looking vs. Clicking

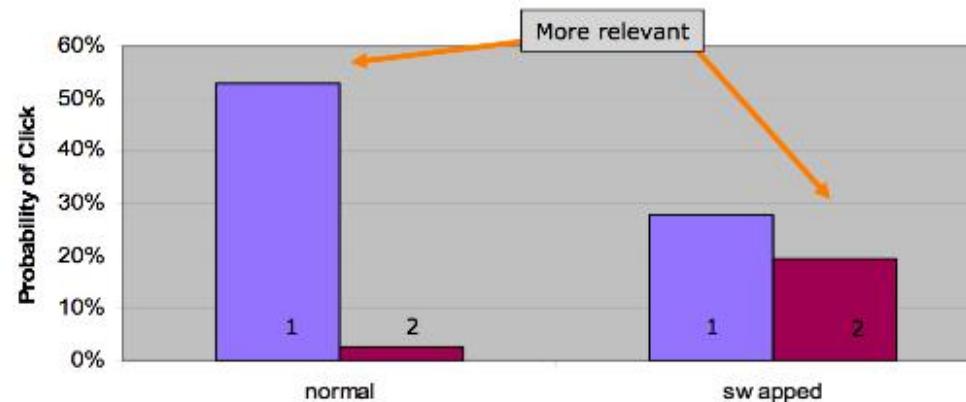


- Users view results one and two more often / thoroughly
- Users click most frequently on result one

结果显示顺序对行为的影响

Presentation bias – reversed results

- Order of presentation influences where users look
AND where they click



排序的重要性: 小结

- 摘要阅读(Viewing abstracts): 用户更可能阅读第一页的结果的摘要
- 点击(Clicking): 点击的分布甚至更有偏向性
 - 一半情况下, 用户点击排名最高的页面
 - 即使排名最高的页面不如排名第二的页面相关, 仍然有接近30%的用户会点击它。
- → 正确排序相当重要
- → 排对最高的页面非常重要

提纲

- ① 结果排序的动机
- ② 上一讲回顾
- ③ 结果排序的实现
- ④ 完整的搜索系统

上一讲回顾

- 信息检索的评价方法
 - 不考虑序的评价方法(即基于集合): P、R、F
 - 考虑序的评价方法: P/R曲线、MAP、NDCG
- 信息检索评测语料及会议
- 检索结果的摘要

正确率(Precision)和召回率(Recall)

- 正确率(Precision，简写为P) 是返回文档中真正相关的比率

$$\text{Precision} = \frac{\#\text{(relevant items retrieved)}}{\#\text{(retrieved items)}} = P(\text{relevant}|\text{retrieved})$$

- 召回率(Recall, R) 是返回结果中的相关文档占所有相关文档(包含返回的相关文档和未返回的相关文档)的比率

$$\text{Recall} = \frac{\#\text{(relevant items retrieved)}}{\#\text{(relevant items)}} = P(\text{retrieved}|\text{relevant})$$

正确率 vs. 召回率

| | 相关(relevant) | 不相关(nonrelevant) |
|--------------------|-----------------------------|-----------------------------|
| 返回(retrieved) | 真正例(true positives, tp) | 伪正例(false positives, fp) |
| 未返回(not retrieved) | 伪反例(false negatives, fn) | 真反例(true negatives, tn) |

$$P = TP / (TP + FP)$$

$$R = TP / (TP + FN)$$

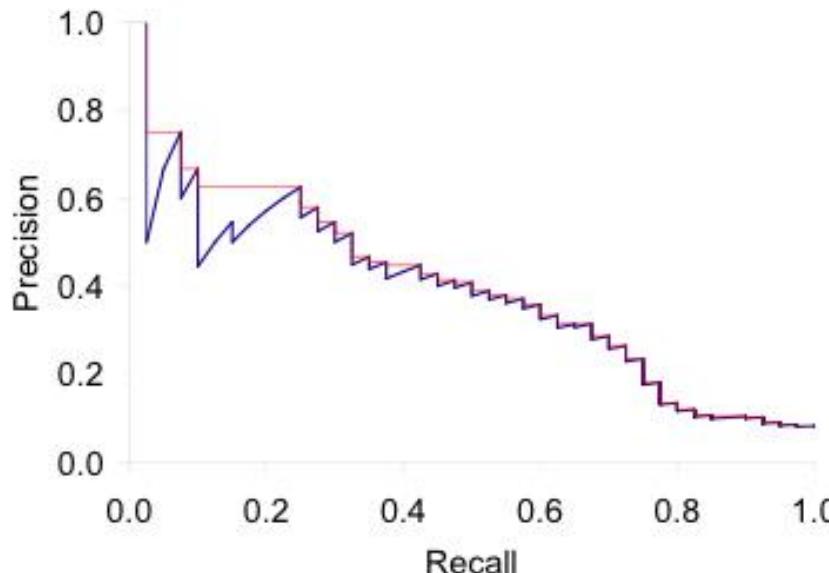
正确率和召回率相结合的指标： F 值

- F 允许正确率和召回率的折中

$$F = \frac{1}{\alpha \frac{1}{P} + (1 - \alpha) \frac{1}{R}} = \frac{(\beta^2 + 1)PR}{\beta^2 P + R} \quad \text{where } \beta^2 = \frac{1 - \alpha}{\alpha}$$

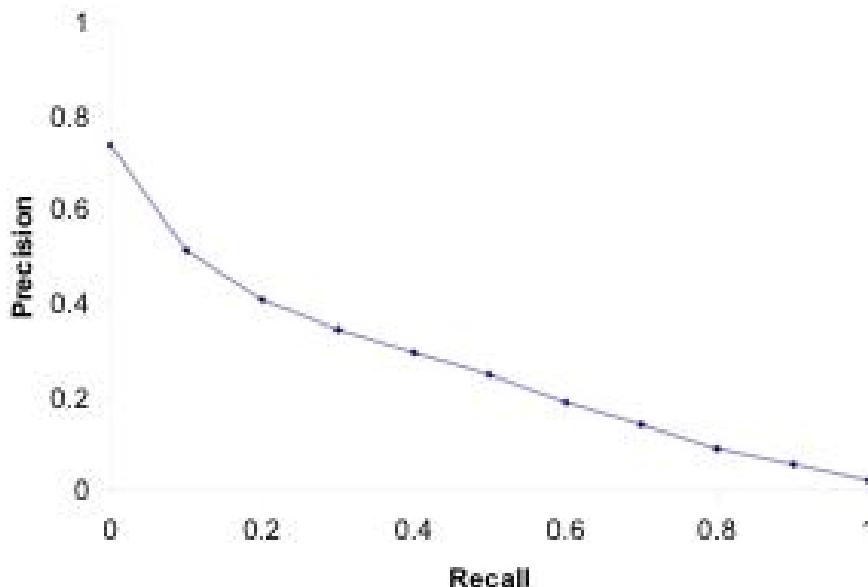
- $\alpha \in [0, 1]$, $\beta^2 \in [0, \infty]$
- 常用参数: balanced F , $\beta = 1$ or $\alpha = 0.5$
 - 实际上是正确率和召回率的调和平均数 (harmonic mean)
$$\frac{1}{F} = \frac{1}{2} \left(\frac{1}{P} + \frac{1}{R} \right)$$

正确率-召回率曲线



- 每个点对应top k上的结果 ($k = 1, 2, 3, 4, \dots$).
- 插值(红色): 将来所有点上的最高结果
- 插值的原理: 如果正确率和召回率都升高, 那么用户可能愿意浏览更多的结果

平均的 11-点正确率/召回率曲线



- 计算每个召回率点(0.0, 0.1, 0.2, ...)上的插值正确率
- 对每个查询都计算一遍
- 在查询上求平均
- 该曲线也是 TREC 评测上常用的指标之一

MAP

- 平均正确率(Average Precision, AP)：对不同召回率点上的正确率进行平均
 - 未插值的AP：某个查询Q共有6个相关结果，某系统排序返回了5篇相关文档，其位置分别是第1, 第2, 第5, 第10, 第20位，则 $AP = (1/1 + 2/2 + 3/5 + 4/10 + 5/20 + 0)/6$
- 多个查询的AP的平均值称为系统的MAP(Mean AP)
- MAP是IR领域使用最广泛的指标之一

NDCG

- BV(Best Vector)：假定 m 个 3, l 个 2, k 个 1,
其他都是 0

$$\text{BV}[i] = \begin{cases} 3, & \text{if } i \leq m, \\ 2, & \text{if } m < i \leq m + l, \\ 1, & \text{if } m + l < i \leq m + l + k, \\ 0, & \text{otherwise.} \end{cases} \quad (4)$$

$$\mathbf{I}' = \langle 3, 3, 3, 2, 2, 2, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle.$$

$$\text{CG}'_{\mathbf{I}} = \langle 3, 6, 9, 11, 13, 15, 16, 17, 18, 19, 19, 19, 19, \dots \rangle$$

$$\text{DCG}'_{\mathbf{I}} = \langle 3, 6, 7.89, 8.89, 9.75, 10.52, 10.88, 11.21, 11.53, 11.83, 11.83, 11.83, \dots \rangle.$$

NDCG

- Normalized (D) CG

$$\text{norm-}vect(V, I) = \langle v_1/i_1, v_2/i_2, \dots, v_k/i_k \rangle. \quad (5)$$

$$\begin{aligned} nCG' &= \text{norm-}vect(CG', CG'_I) \\ &= \langle 1, 0.83, 0.89, 0.73, 0.62, 0.6, 0.69, 0.76, 0.89, 0.84, \dots \rangle. \end{aligned}$$

另一种NDCG的计算方法

- 加大相关度本身的权重，原来是线性变化，现在是指数变化，相关度3、2、1 在计算时用 2^3 、 2^2 、 2^1

$$\text{NDCG}(Q, k) = \frac{1}{|Q|} \sum_{j=1}^{|Q|} Z_{j,k} \sum_{m=1}^k \frac{2^{R(j,m)} - 1}{\log(1 + m)} \quad (8-9)$$

- 据说搜索引擎公司常用这个公式

标准的评价会议: TREC

- TREC = Text Retrieval Conference (TREC)
- 美国标准技术研究所 (NIST)组织
- TREC实际上包含了对多个任务的评测
- 最出名的任务: TREC Ad Hoc任务, 1992到1999年前8届会议中的标准任务
- TREC disk包含189百万篇文档, 主要是新闻报道, 有 450个信息需求
- 由于人工标注的代价太大, 所所有没有完整的相关性判定
- 然而, NIST采用了一种所谓结果缓冲(pooling)的办法来进行人工标注, 首先将所有参测系统的前k个结果放到一个缓冲池(pool), 然后仅对缓冲池的文档进行标注, 并认为所有的相关文档均来自该缓冲池中。

提纲

- ① 上一讲回顾
- ② 结果排序的动机
- ③ 结果排序的实现
- ④ 完整的搜索系统

将词项频率tf存入倒排索引中

BRUTUS → [1,2 | 7,3 | 83,1 | 87,2 | ...]

CAESAR → [1,1 | 5,1 | 13,1 | 17,1 | ...]

CALPURNIA → [7,1 | 8,2 | 40,1 | 97,3]

- 当然也需要位置信息，上面没显示出来

倒排索引中的词项频率存储

- 每条倒排记录中，除了docID_d 还要存储 $tf_{t,d}$
- 通常存储是原始的整数词频，而不是对数词频对应的实数值
- 这是因为实数值不易压缩
- 对tf采用一元码编码效率很高
- 总体而言，额外存储tf所需要的开销不是很大：采用位编码压缩方式，每条倒排记录增加不到一个字节的存储量
- 或者在可变字节码方式下每条倒排记录额外需要一个字节即可

两种常见的评分累加算法

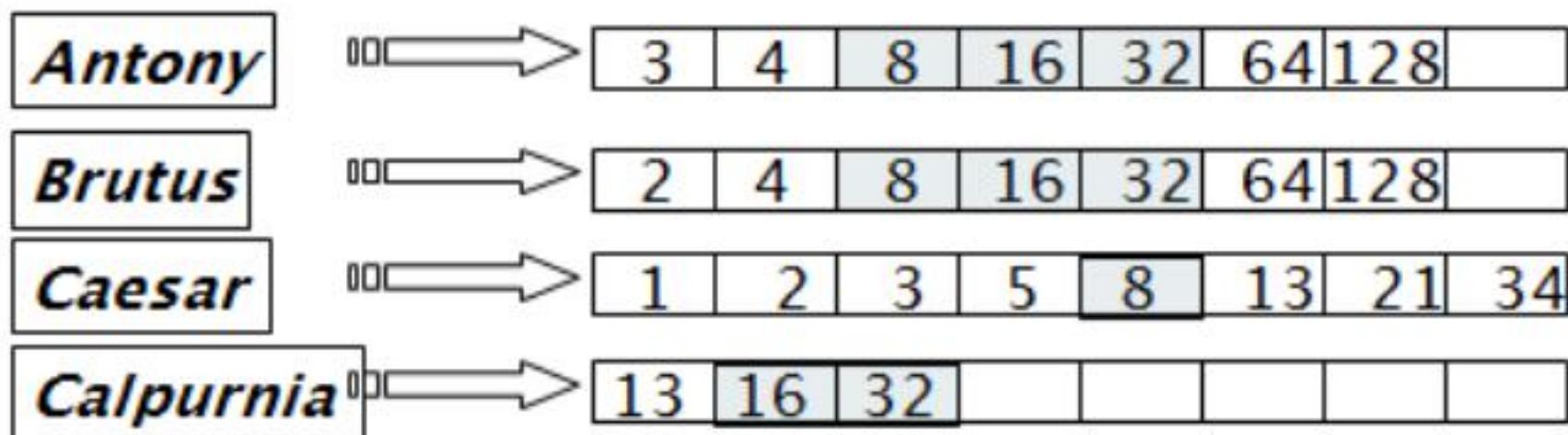
- 以词项为单位(term-at-a-time, TAAT), 首先获得词项t的posting list, 然后累加得分
- 另一种常见算法DAAT使用的是以文档为单位的计算, 首先获得包含查询词的所有文档, 将这些文档按照静态评分排序, 然后依次累加得分

余弦相似度的TAAT计算算法

COSINESCORE(q)

- 1 $\text{float Scores}[N] = 0$
- 2 $\text{float Length}[N]$
- 3 **for each** query term t
- 4 **do** calculate $w_{t,q}$ and fetch postings list for t
- 5 **for each** pair($d, \text{tf}_{t,d}$) in postings list
- 6 **do** $\text{Scores}[d] += w_{t,d} \times w_{t,q}$
- 7 Read the array Length
- 8 **for each** d
- 9 **do** $\text{Scores}[d] = \text{Scores}[d] / \text{Length}[d]$
- 10 **return** Top K components of $\text{Scores}[]$

从倒排索引取出倒排记录表，依次计算权重

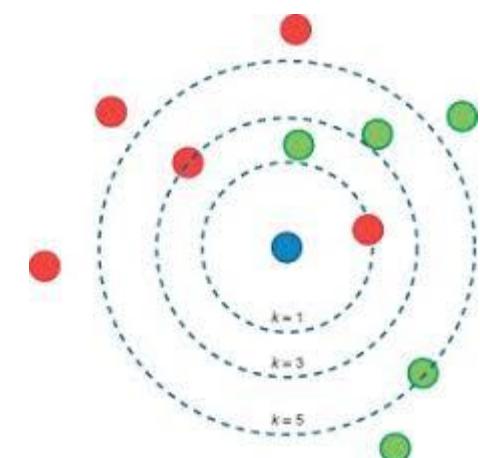


精确top K 检索及其加速办法

- 目标：从文档集的所有文档中找出 K 个离查询最近的文档
- (一般)步骤：对每个文档评分(余弦相似度)，按照评分高低排序，选出前 K 个结果
- 如何加速：
 - 思路一：加快每个余弦相似度的计算
 - 思路二：不对所有文档的评分结果排序而直接选出Top K 篇文档
 - 思路三：能否不需要计算所有 N 篇文档的得分？

精确top K检索加速方法一：快速计算余弦

- 检索排序就是找查询的K近邻
- 一般而言，在高维空间下，计算余弦相似度没有很高效的方法
- 但是如果查询很短，是有一定办法加速计算的，而且普通的索引能够支持这种快速计算



特例—不考虑查询词项的权重

- 查询词项无权重
 - 相当于假设每个查询词项都出现1次
- 于是，不需要对查询向量进行归一化
 - 于是可以对上一讲给出的余弦相似度计算算法进行轻微的简化

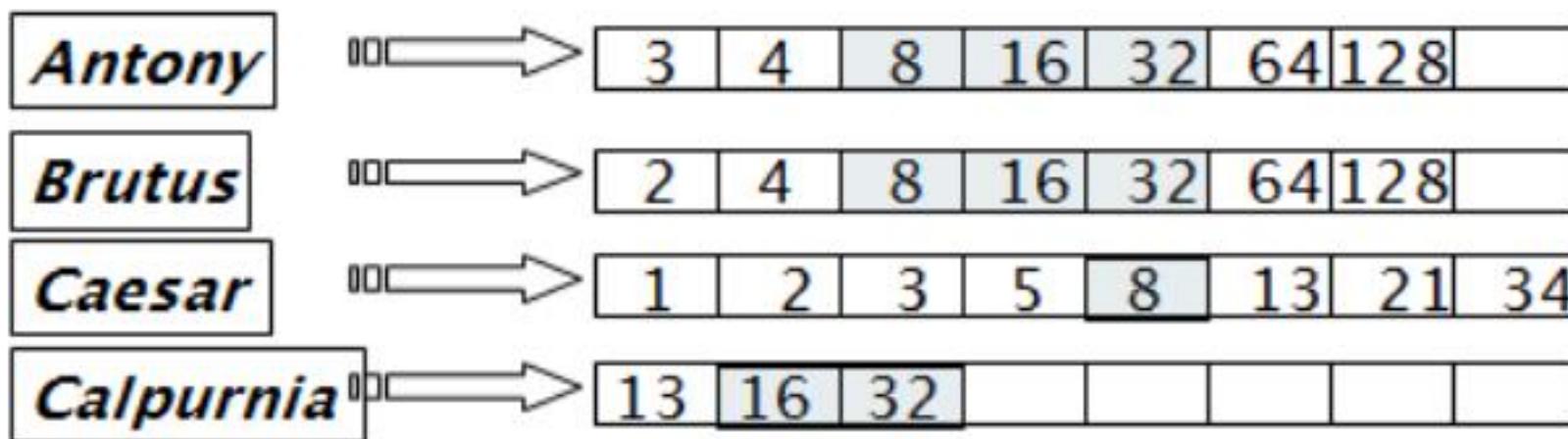
快速余弦相似度计算: 无权重查询

FASTCOSINESCORE(q)

- 1 float $Scores[N] = 0$
- 2 **for each** d
- 3 **do** Initialize $Length[d]$ to the length of doc d
- 4 **for each** query term t
- 5 **do** ~~calculate $w_{t,q}$~~ and fetch postings list for t
- 6 **for each** pair(d , $tf_{t,d}$) in postings list
- 7 **do** add $wf_{t,d}$ to $Scores[d]$
- 8 Read the array $Length[d]$
- 9 **for each** d
- 10 **do** Divide $Scores[d]$ by $Length[d]$
- 11 **return** Top K components of $Scores[]$

Figure 7.1 A faster algorithm for vector space scores.

前面的例子

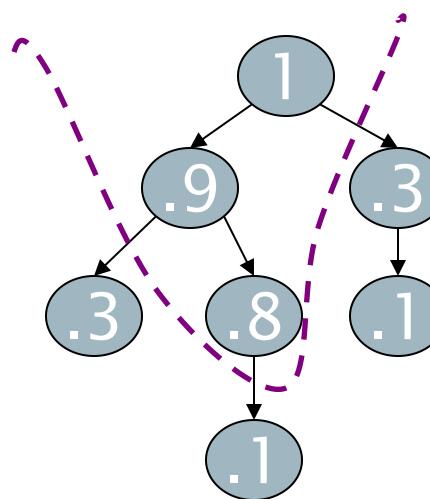


精确top k检索加速方法二：堆法N中选K

- 检索时，通常只需要返回前K条结果
 - 可以对所有的文档评分后排序，选出前K个结果，但是这个排序过程可以避免
- 令 $J = \text{具有非零余弦相似度值的文档数目}$
 - 从J中选K个最大的
- 不对所有文档进行排序，只需要挑出最高的K个结果

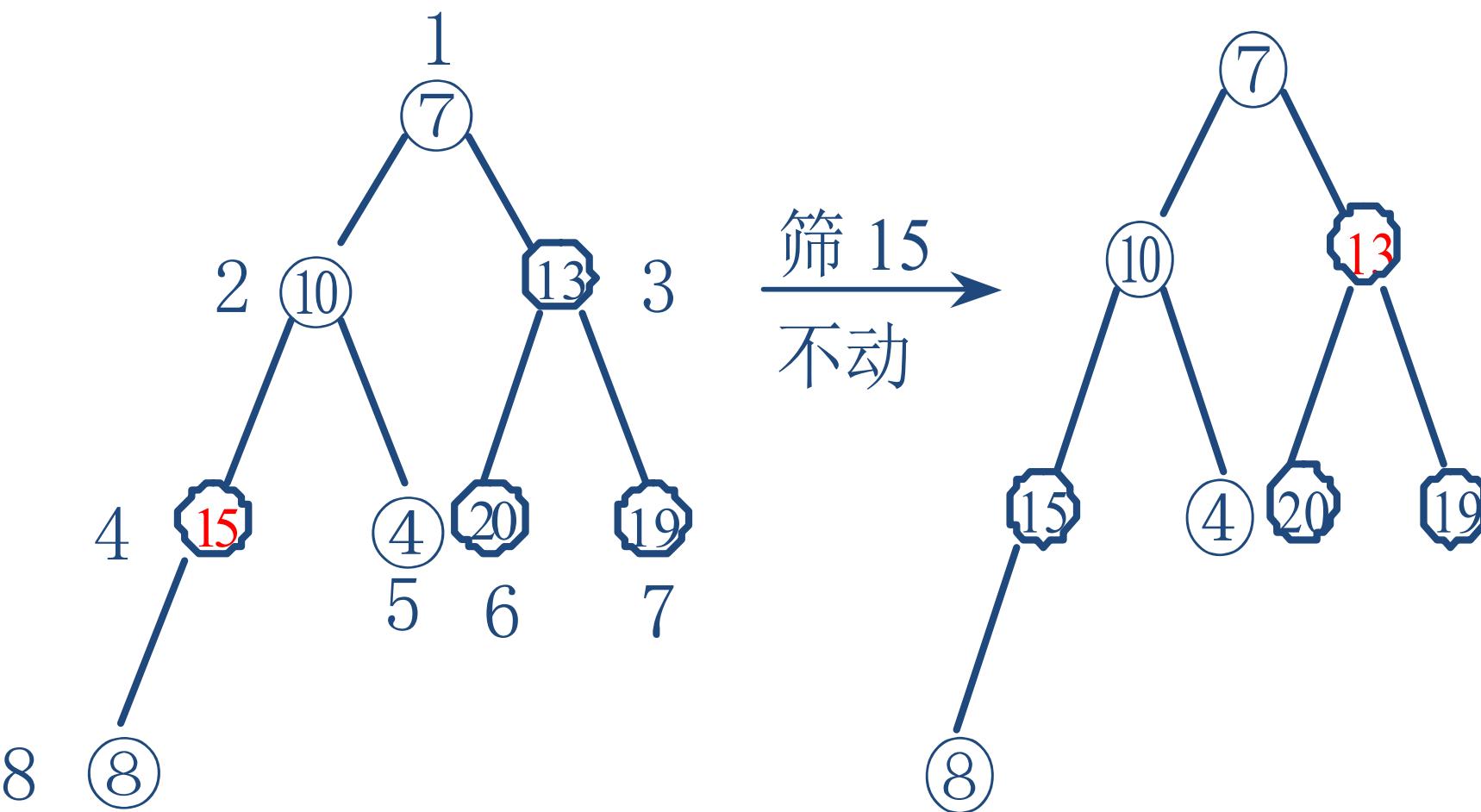
堆方法

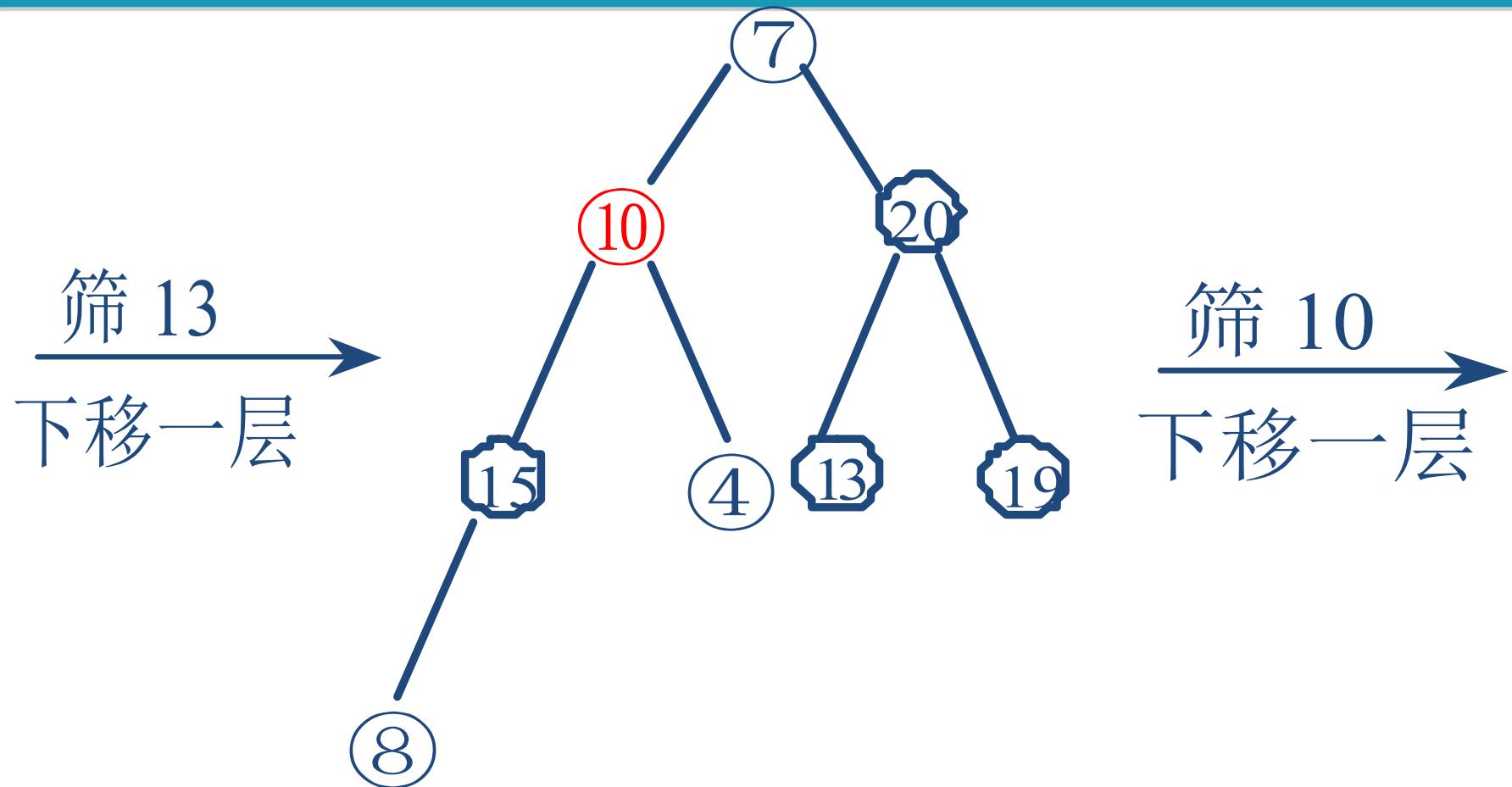
- 堆：二叉树的一种，每个节点上的值>子节点上的值 (Max Heap)
 - 构建最大堆，然后选择前K个节点
- 堆构建：需要 $2J$ 次操作
- 选出前K个结果：每个结果需要 $2\log J$ 步
- 如果 $J=1M, K=100$, 那么代价大概是全部排序代价的10%

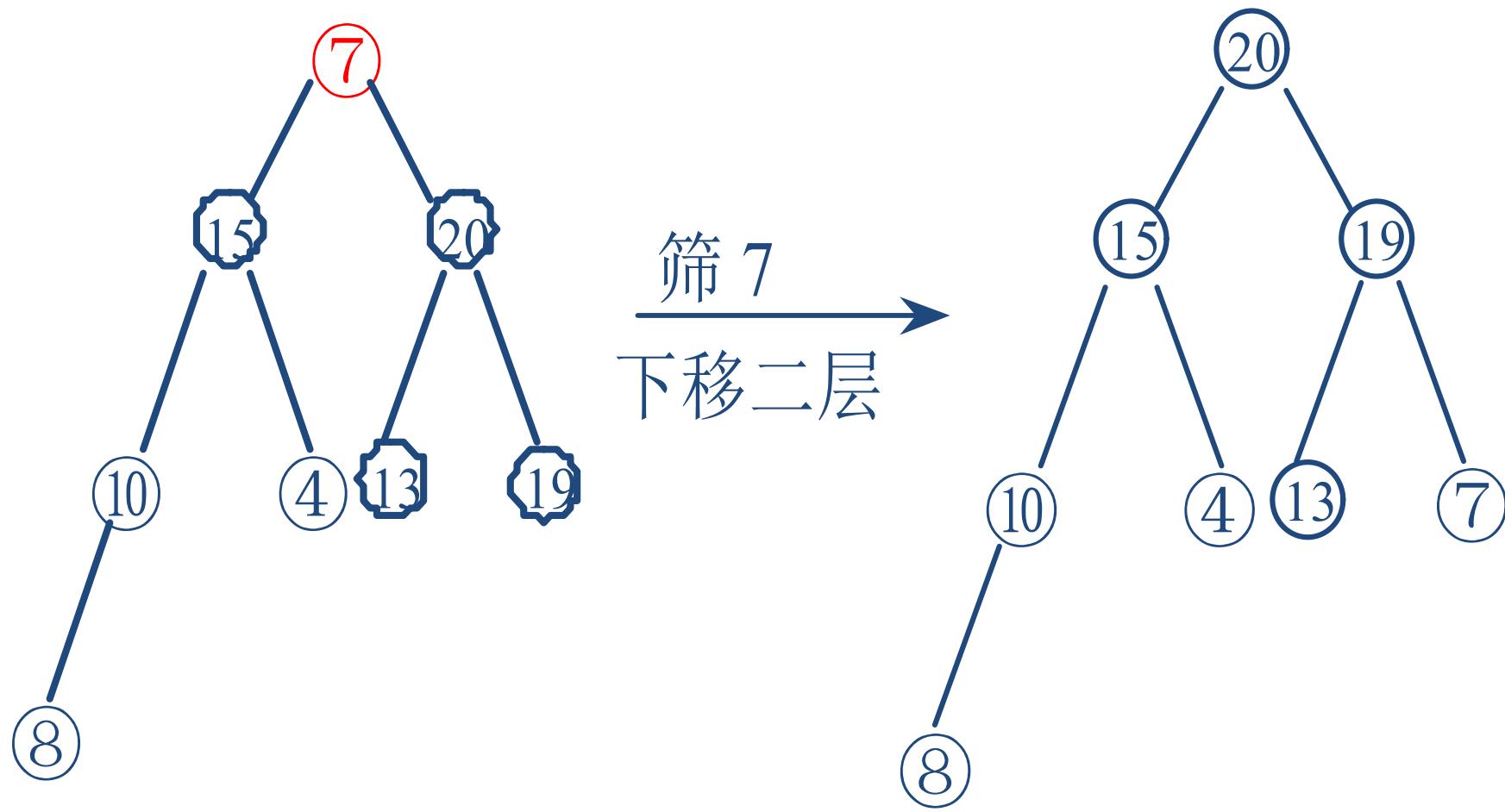


(最大)堆构建样例(筛选shift法-摘自网上课件)

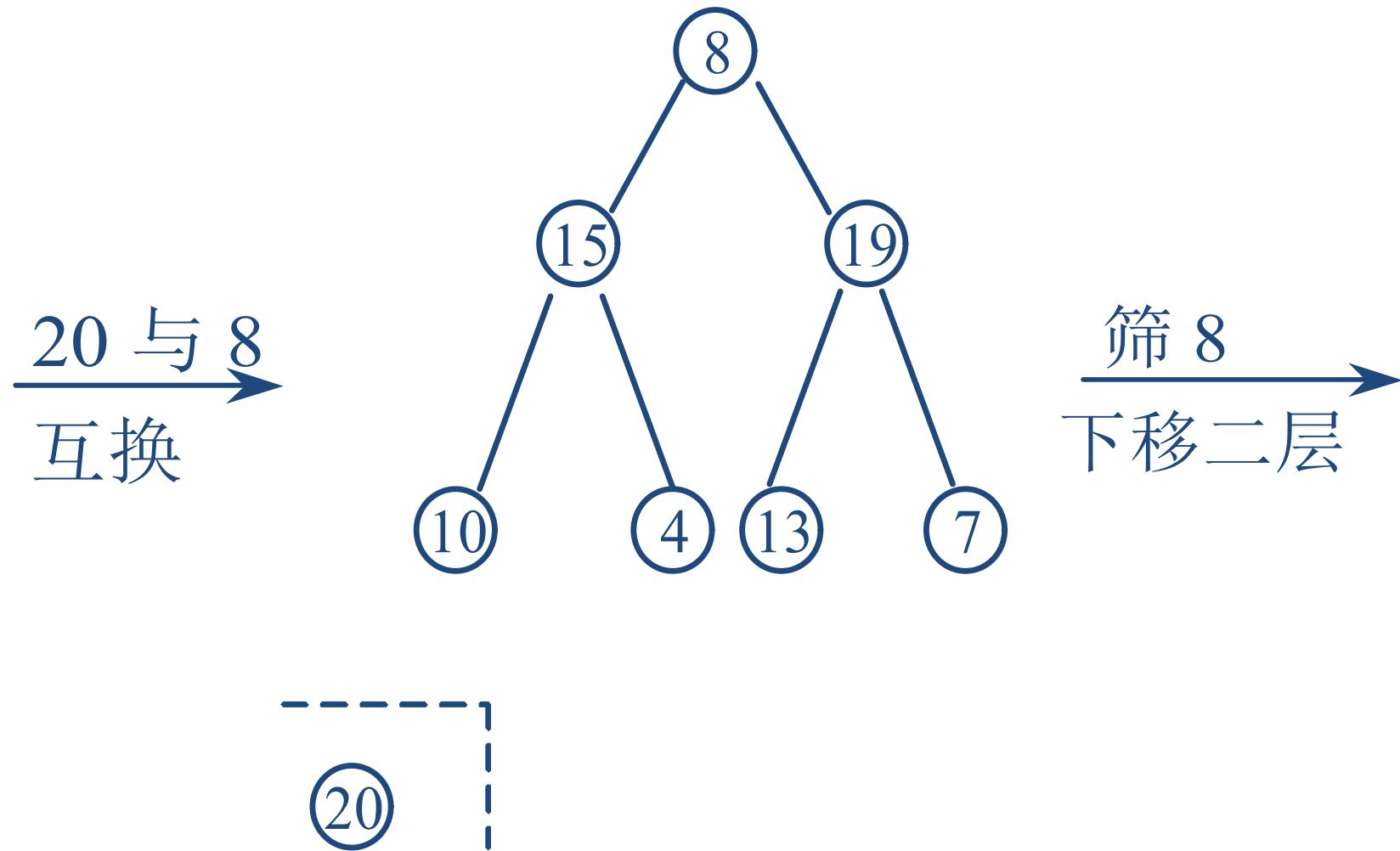
- 7, 10, 13, 15, 4, 20, 19, 8 (数据个数n=8)。

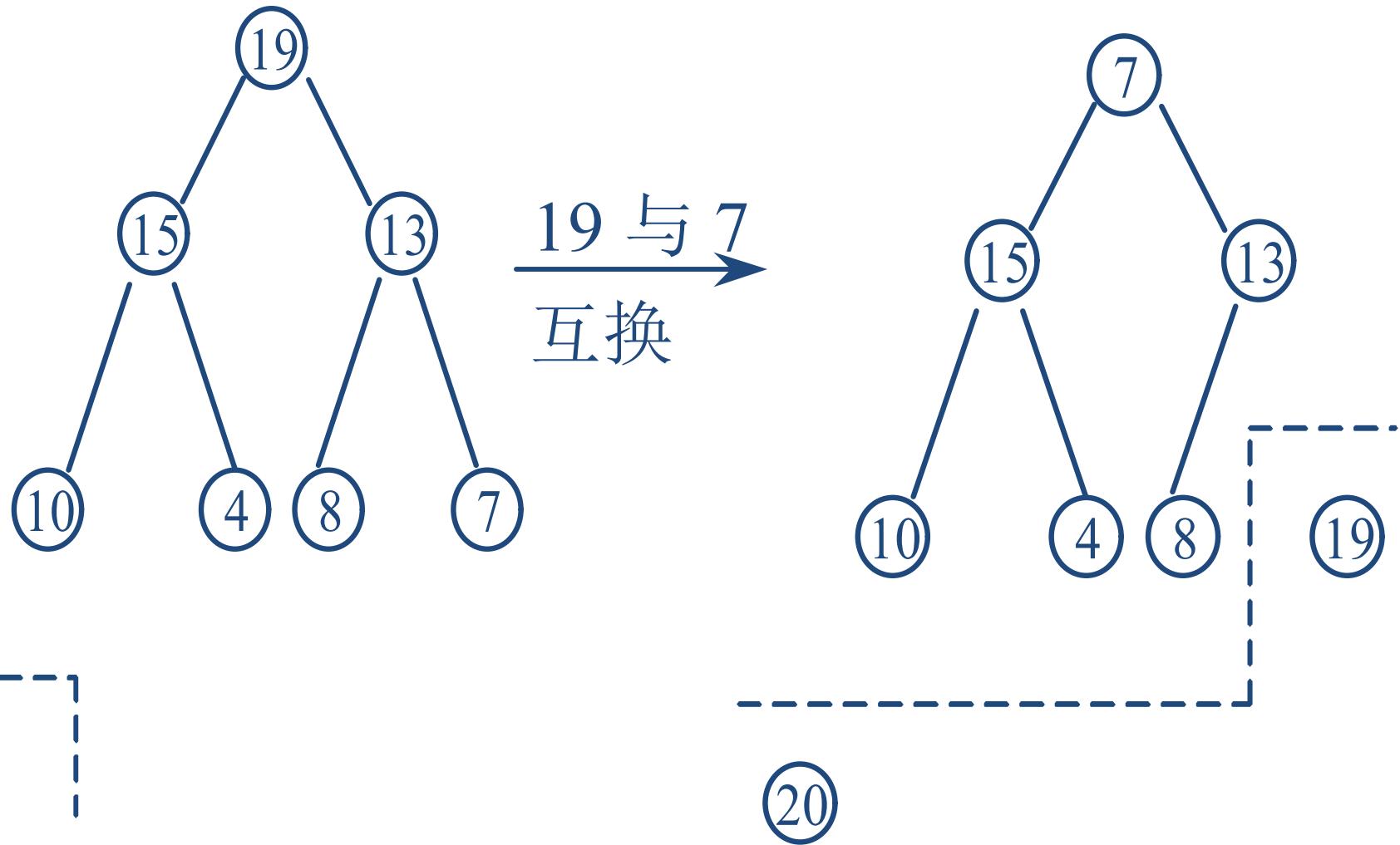




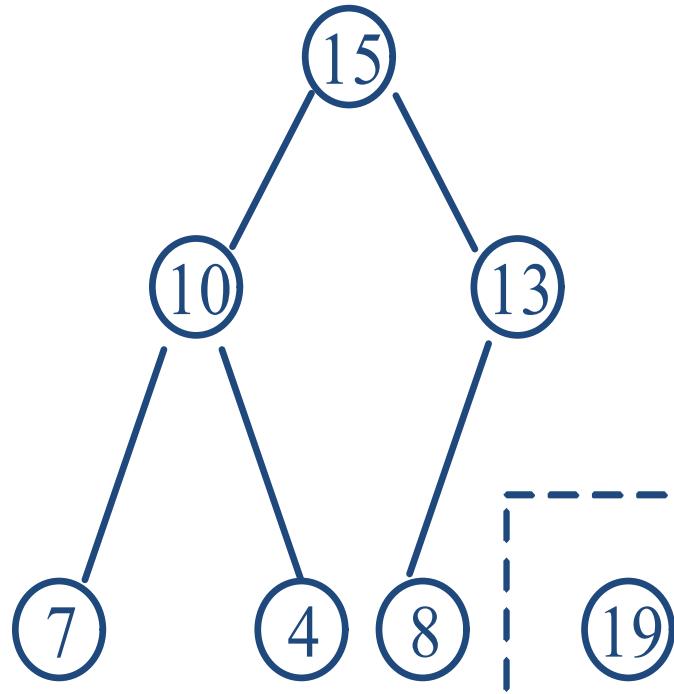


利用堆选出Top K (=4)



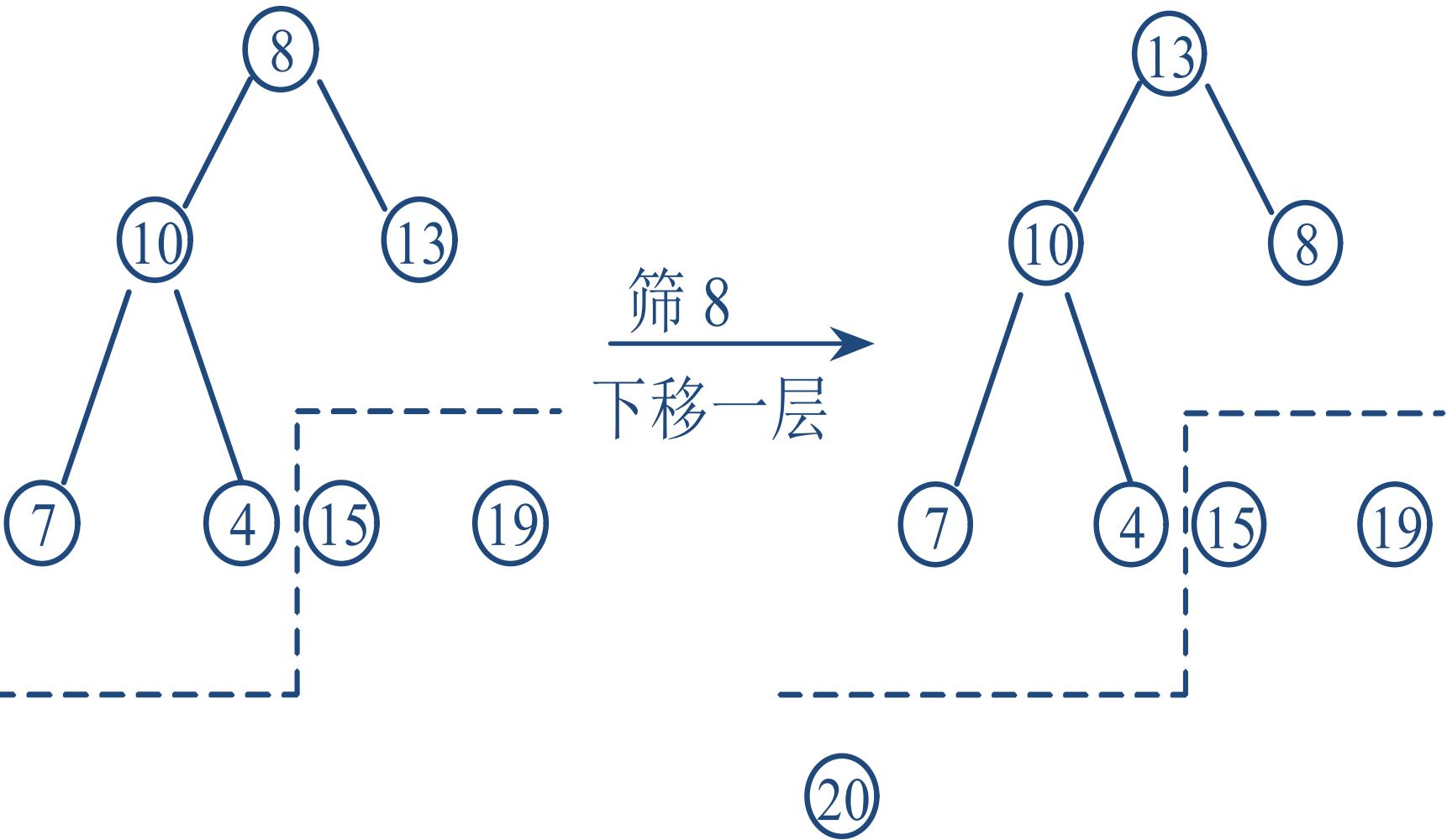


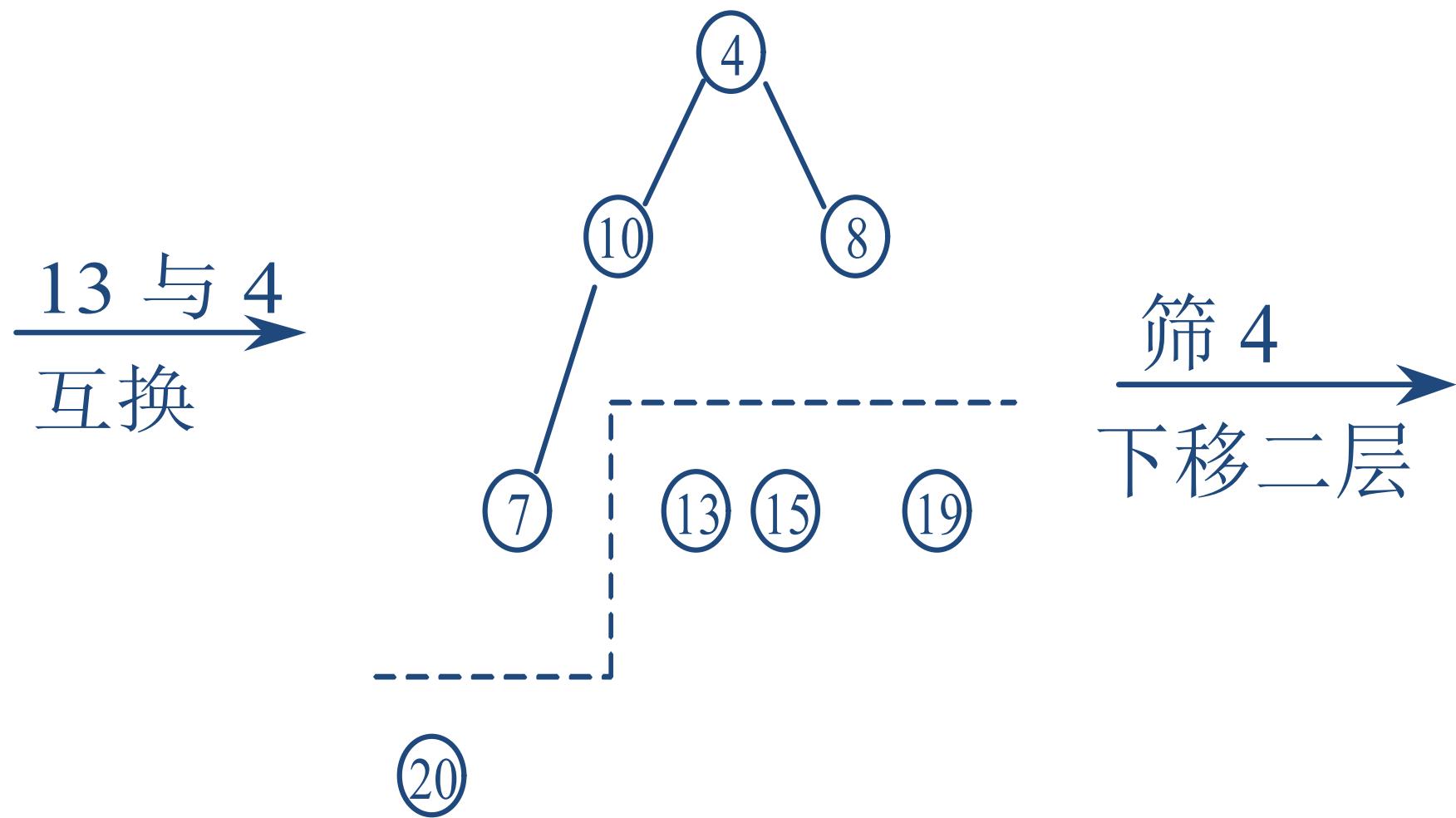
筛 7
下移二层



15 与 8
互换

②0





精确top K 检索加速方法三：提前终止计算

- 到目前为止的倒排记录表都按照docID排序
- 接下来将采用与查询无关的另外一种反映结果好坏程度的指标(静态质量)
 - 例如: 页面d的PageRank $g(d)$, 就是度量有多少好页面指向d的一种指标 (参考第 21 章)
 - 于是可以将文档按照PageRank排序
$$g(d_1) > g(d_2) > g(d_3) > \dots$$
 - 将PageRank和余弦相似度线性组合得到文档的最后得分
- $$\text{net-score}(q, d) = g(d) + \cos(q, d)$$

提前终止计算

- 假设：
 - (i) $g \rightarrow [0, 1]$;
 - (ii) 检索算法按照 d_1, d_2, \dots , 依次计算(为文档为单位的计算, document-at-a-time), 当前处理的文档的 $g(d) < 0.1$;
 - (iii) 而目前找到的 top K 的得分中最小的都 > 1.2
- 由于后续文档的得分不可能超过 1.1 ($\cos(q, d) < 1$)
- 所以, 我们已经得到了 top K 结果, 不需要再进行后续计算

精确top K检索的问题

- 仍然无法避免大量文档参与计算
- 一个自然而然的问题就是能否尽量减少参与计算文档数目，即使不能完全保证正确性也在所不惜。
 - 即采用这种方法得到的top K虽然接近但是并非真正的top K----非精确top K检索

非精确top K检索的可行性

- 检索是为了得到与查询匹配的结果，该结果要让用户满意
- 余弦相似度是刻画用户满意度的一种方法
- 非精确top K的结果如果和精确top K的结果相似度相差不大，应该也能让用户满意

一般思路

- 找一个文档集合A， $K < |A| \ll N$ ，利用A中的top K结果代替整个文档集的top K结果
 - 即给定查询后，A是整个文档集上近似剪枝得到的结果
- 上述思路不仅适用于余弦相似度得分，也适用于其他相似度计算方法

方法一：索引去除(Index elimination)

- 一般检索方法中，通常只考虑至少包含一个查询词项的文档
- 可以进一步拓展这种思路
 - 只考虑那些包含高idf查询词项的文档
 - 只考虑那些包含多个查询词项的文档(比如达到一定比例，3个词项至少出现2个，4个中至少出现3个等等)

仅考虑高idf词项

- 对于查询 catcher in the rye
- 仅考虑包含catcher和rye的文档的得分
- 直觉： 文档当中的in 和 the不会显著改变得分因此也不会改变得分顺序
- 优点：
 - 低idf词项会对应很多文档，这些文档会排除在集合A之外

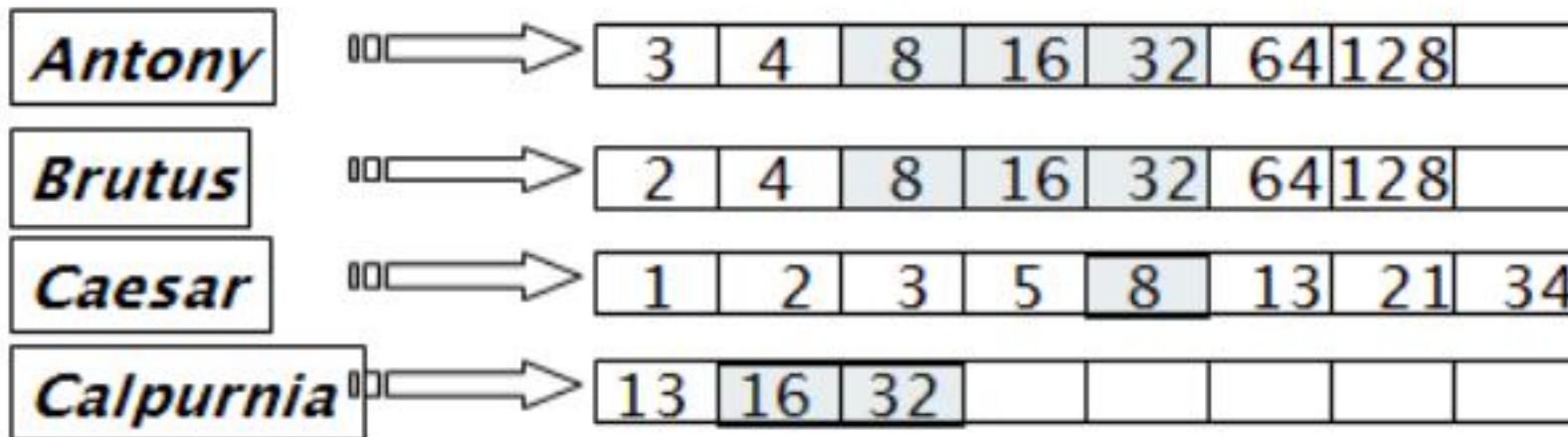
仅考虑包含多个词项的文档

- Top K 的文档至少包含一个查询词项
- 对于多词项查询而言，只需要计算包含其中大部分词项的文档
 - 比如，至少4中含3
 - 这相当于赋予了一种所谓软合取(soft conjunction)的语义 (早期Google使用了这种语义)
- 这种方法很容易在倒排记录表合并算法中实现



如何
实现？

包含4个查询词项中的3个



仅对文档8、16和 32进行计算

方法二：胜者表(Champion list)

- 对每个词项 t , 预先计算出其倒排记录表中权重最高的 r 篇文档, 如果采用tfidf机制, 即tf最高的 r 篇
 - 这 r 篇文档称为 t 的胜者表
 - 也称为优胜表(fancy list)或高分文档(top docs)
- 注意: r 比如在索引建立时就已经设定
 - 因此, 有可能 $r < K$
- 检索时, 仅计算某些词项的胜者表中包含的文档集合的并集
 - 从这个集合中选出top K 作为最终的top K

课堂思考

- 胜者表方式和前面的索引去除方式有什么关联？如何融合它们？
- 如何在一个倒排索引当中实现胜者表？
 - 提醒：胜者表与docID大小无关

方法三：静态质量得分排序方式

- 我们希望排名靠前的文档不仅相关度高(relevant) , 而且权威度也大(authoritative)
- 相关度常常采用余弦相似度得分来衡量
- 而权威度往往是一个与查询无关的量，是文档本身的属性
- 权威度示例
 - Wikipedia在所有网站上的重要性
 - 某些权威报纸上的文章
 - 论文的引用量
 - 被 diggs, Y!buzzes或del.icio.us等网站的标注量
 - Pagerank（前面介绍精确top K检索时也提及）

定量指标

权威度计算

- 为每篇文档赋予一个与查询无关的(query-independent) [0,1]之间的值，记为 $g(d)$ ，例如 Pagerank
- 同前面一样，最终文档排名基于 $g(d)$ 和相关度的线性组合。
 - $\text{net-score}(q,d) = g(d) + \text{cosine}(q,d)$
 - 可以采用等权重，也可以采用不同权重
 - 可以采用任何形式的函数，而不只是线性函数
- 接下来我们的目标是找net-score最高的top K文档（非精确检索）

基于net-score的Top K文档检索

- 首先按照 $g(d)$ 从高到低将倒排记录表进行排序
- 该排序对所有倒排记录表都是一致的(只与文档本身有关)
- 因此，可以并行遍历不同查询词项的倒排记录表来
 - 进行倒排记录表的合并
 - 及余弦相似度的计算
- 课堂练习：写一段伪代码来实现上述方式下的余弦相似度计算

一种典型的Document-at-a-time (DAAT) 流程

```
D=mergeAllPostings(postings(Q));
sortDecreasingByGd(D);
For p in postings(Q);
    sortDecreasingByGd(p);
For d in D;do
    if g(d)< threshold // 提前结束条件，可以换成其它条件，例如处理时间
        end process;
for p in postings;
    if d in p;{
        score+=w(t, d);
    }
    score+=g(d)
done;
```

利用 $g(d)$ 排序的优点

- 这种排序下，高分文档更可能在倒排记录表遍历的前期出现
- 在时间受限的应用当中(比如，任意搜索需要在50ms内返回结果)，上述方式可以提前结束倒排记录表的遍历

将 $g(d)$ 排序和胜者表相结合

- 对每个词项维护一张胜者表，该表中放置了 r 篇 $g(d) + tf \cdot idf_{t,d}$ 值最高的文档
- 检索时只对胜者表进行处理

高端表(High list)和低端表(Low list)

- 对每个词项，维护两个倒排记录表，分别称为高端表和低端表
 - 比如可以将高端表看成胜者表
- 遍历倒排记录表时，仅仅先遍历高端表
 - 如果返回结果数目超过K，那么直接选择前K篇文档返回
 - 否则，继续遍历低端表，从中补足剩下的文档数目
- 上述思路可以直接基于词项权重，不需要全局量 $g(d)$
- 实际上，相当于将整个索引分层

方法四：影响度(Impact)排序

- 如果只想对 $wf_{t,d}$ 足够高的文档进行计算
- 那么就可以将文档按照 $wf_{t,d}$ 排序
- 需要注意的是：这种做法下，倒排记录表的排序并不是一致的(排序指标和查询相关)
- 那么如何实现top K的检索？
 - 以下介绍两种做法

1. 提前结束法

- 遍历倒排记录表时，可以在如下情况之一发生时停止：
 - 遍历了固定的文档数目 r
 - $wf_{t,d}$ 低于某个预定的阈值
- 将每个词项的结果集合合并
- 仅计算合并集合中文档的得分

2. 将词项按照idf排序

- 对于多词项组成的查询，按照idf从大到小扫描词项
- 在此过程中，会不断更新文档的得分(即本词项的贡献)，如果文档得分基本不变的话，停止
- 可以应用于余弦相似度或者其他组合得分

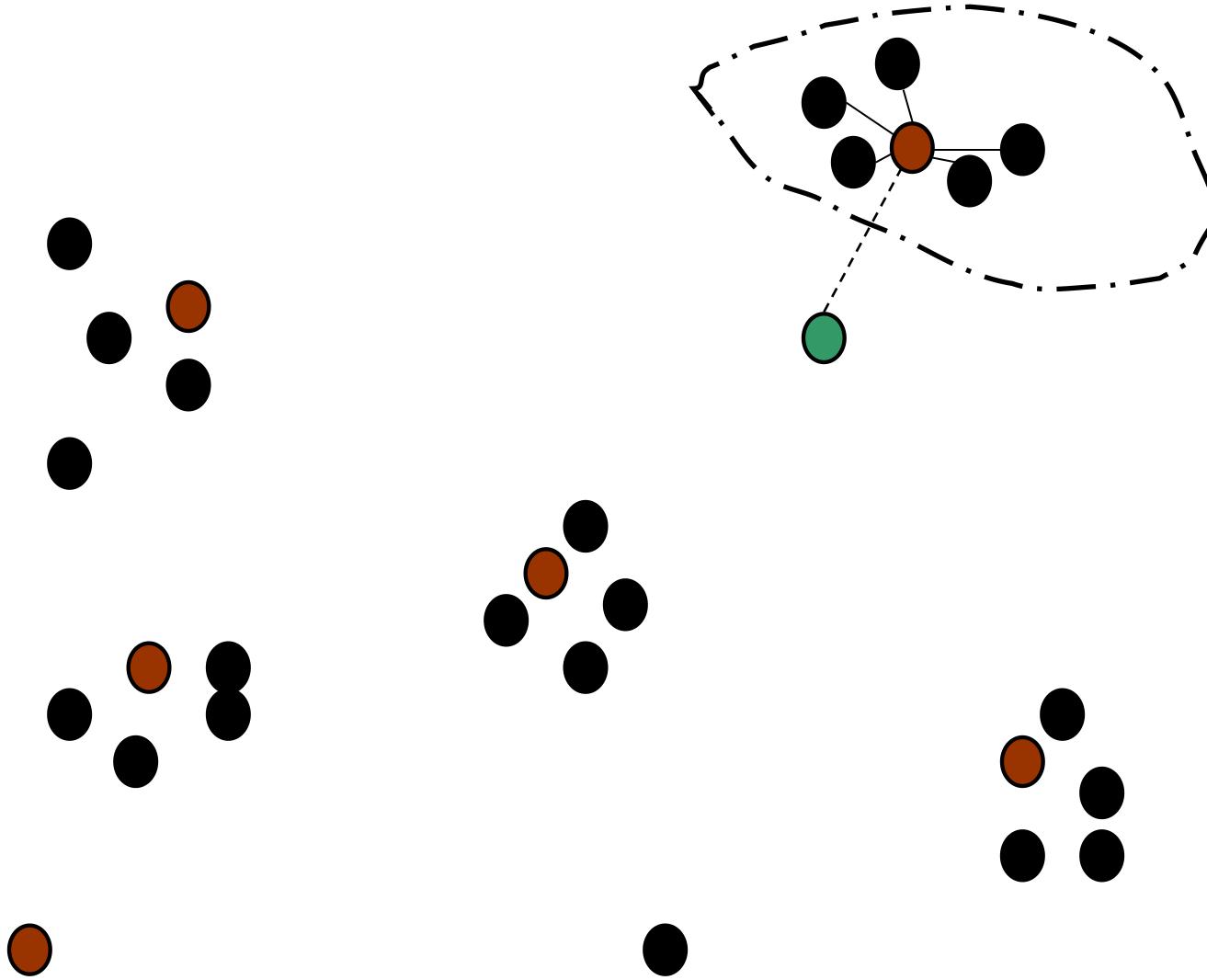
方法五：簇剪枝(Cluster pruning)

- 一种基于聚类的方法
- 随机选 \sqrt{N} 篇文档作为先导者
- 对于其他文档，计算和它最近的先导者
 - 这些文档依附在先导者上面，称为追随者(follower)
 - 这样一个先导者平均大约有 $\sim \sqrt{N}$ 个追随者

查询处理过程

- 给定查询 Q , 找离它最近的先导者 L
- 从 L 及其追随者集合中找到前 K 个与 Q 最接近的文档返回

可视化示意图



为什么采用随机抽样？

- 速度快
- 先导者能够反映数据的分布情况

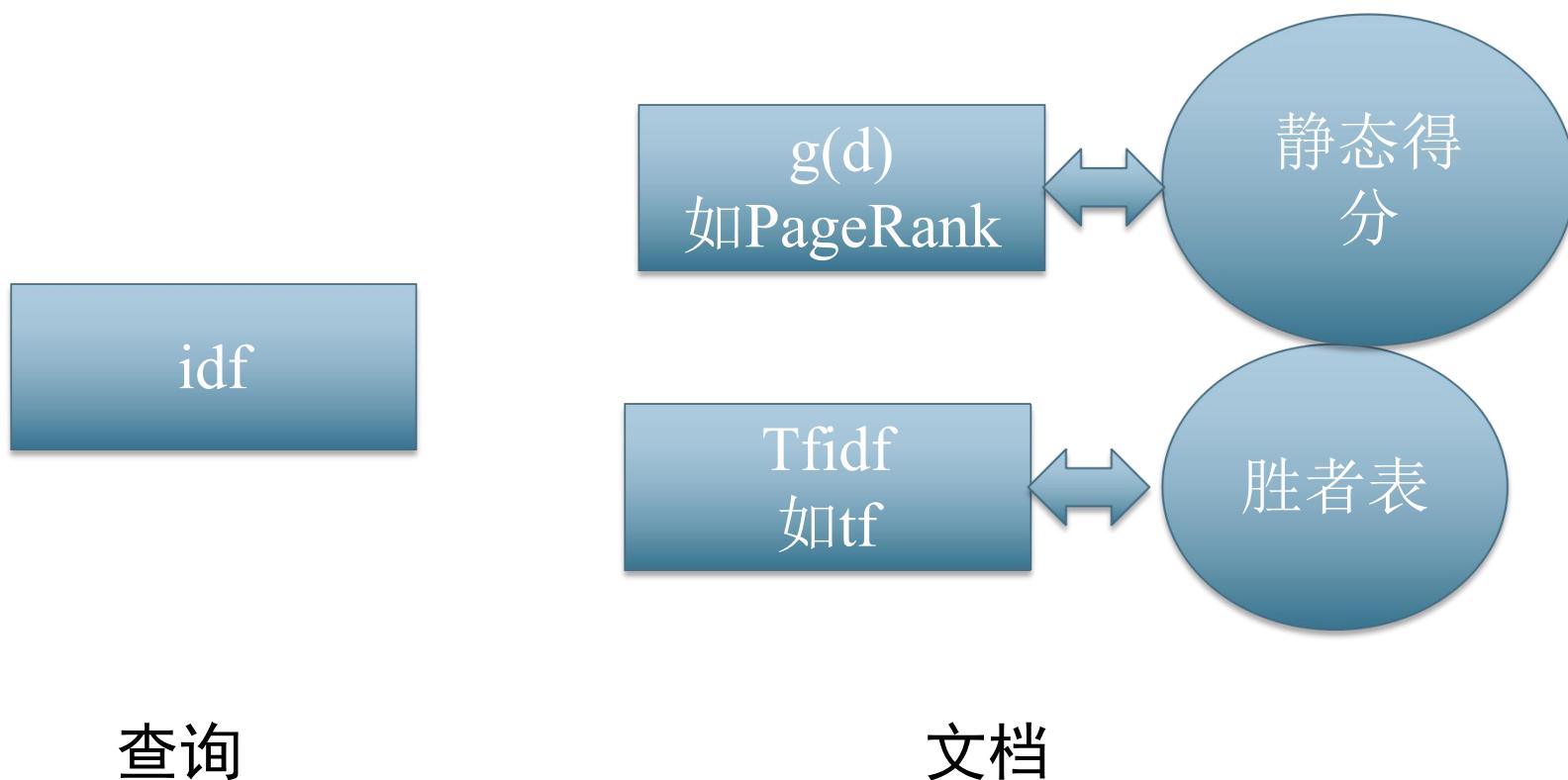
一般化变形

- 每个追随者可以附着在 b_1 (比如3)个最近的先导者上
- 对于查询，可以寻找最近的 b_2 (比如4)个先导者及其追随者

课堂练习

- 为了找到最近的先导者，需要计算多少次余弦相似度？
 - 为什么第一步中采用 \sqrt{N} 个先导者？
- 上一张讲义中的常数 b_1, b_2 会对结果有什么影响？
- 设计一个例子，上述方法可能会失败，比如返回的K篇文档中少了一篇真正的top K文档。
 - 这在随机抽样下是有可能的。

小结



非docID的倒排记录表排序方法（1）

- 到目前为止：倒排记录表都按照docID排序
- 另外的一种方法：与查询无关的一种反映结果好坏程度的指标
- 例如：页面 d 的PageRank $g(d)$, 就是度量有多少好页面指向 d 的一种指标 (chapter 21)
- 将文档按照PageRank排序 $g(d_1) > g(d_2) > g(d_3) > \dots$
- 计算文档的某个组合得分

$$\text{net-score}(q, d) = g(d) + \cos(q, d)$$

- 在这种机制下，能够在扫描倒排记录表时提前结束计算

以文档为单位(Document-at-a-time)的处理

- 按照docID排序和按照PageRank排序都与词项本身无关(即两者都是文档的固有属性), 因此在全局这种序都是一致的。
- 上述计算余弦相似度的方法可以采用以文档为单位的处理方式。
- 即在开始计算文档 d_{i+1} 的得分之前, 先得到文档 d_i 的得分。
- 另一种方式: 以词项为单位(term-at-a-time)的处理

以词项为单位(Term-at-a-time)的处理方式

- 最简单的情况：对第一个查询词项，对它的倒排记录表进行完整处理
- 对每个碰到的docID设立一个累加器
- 然后，对第二个查询词项的倒排记录表进行完整处理
- ... 如此循环往复

以词项为单位(Term-at-a-time)的处理算法

COSINESCORE(q)

- 1 *float Scores[N] = 0*
- 2 *float Length[N]*
- 3 **for each** query term t
- 4 **do** calculate $w_{t,q}$ and fetch postings list for t
- 5 **for each** pair($d, tf_{t,d}$) in postings list
- 6 **do** $Scores[d] += w_{t,d} \times w_{t,q}$
- 7 Read the array $Length$
- 8 **for each** d
- 9 **do** $Scores[d] = Scores[d] / Length[d]$
- 10 **return** Top k components of $Scores[]$

The elements of the array “Scores” are called **accumulators**.

余弦得分的计算

- 对于Web来说(200亿页面), 在内存中放置包含所有页面的累加器数组是不可能的
- 因此, 仅对那些出现在查询词项倒排记录表中的文档建立累加器
- 这相当于, 对那些得分为0的文档不设定累加器(即那些不包含任何查询词项的文档)

累加器举例

BRUTUS → [1,2] [7,3] [83,1] [87,2] ...

CAESAR → [1,1] [5,1] [13,1] [17,1] ...

CALPURNIA → [7,1] [8,2] [40,1] [97,3]

- 查询: [Brutus Caesar]:
- 仅为文档 1, 5, 7, 13, 17, 83, 87 设立累加器
- 不为文档 8, 40, 85 设立累加器

瓶颈的消除

- 可以使用前面讨论的堆/优先队列结构
- 可以进一步将文档限制在那些在包含高idf值的非零得分文档
- 或者强制执行一个与查询 (类似Google): 在每个查询词项上都要得到非零余弦相似度值
- 例子: 为[Brutus Caesar]仅建立一个累加器
- 这是因为仅有 d_1 同时包含这两个词

WAND (Weak AND) 评分算法

- DAAT 评分算法的一种
- 基本思想 - 分支和界限
 - 实时维护一个阈值 – 例如，当前第K高的评分
 - 去除cosine评分肯定低于阈值的文档
 - 仅为未去除的文档计算精确cosine评分

WAND索引结构

- 倒排记录表按docID排序
- 假设一个特殊倒排记录遍历器：访问大于等于X的第一个docID
- 典型状态：在每个查询关键字的倒排记录表中，保持一个“指针”（finger）
 - 每个指针仅向（倒排记录表）右移，即指向更高的docID
- 不变-低于任何指针的所有docID已被处理，即
 - 这些docID已被去除，或
 - 这些docID的cosine评分已计算完毕

上限 (Upper Bound, UB)

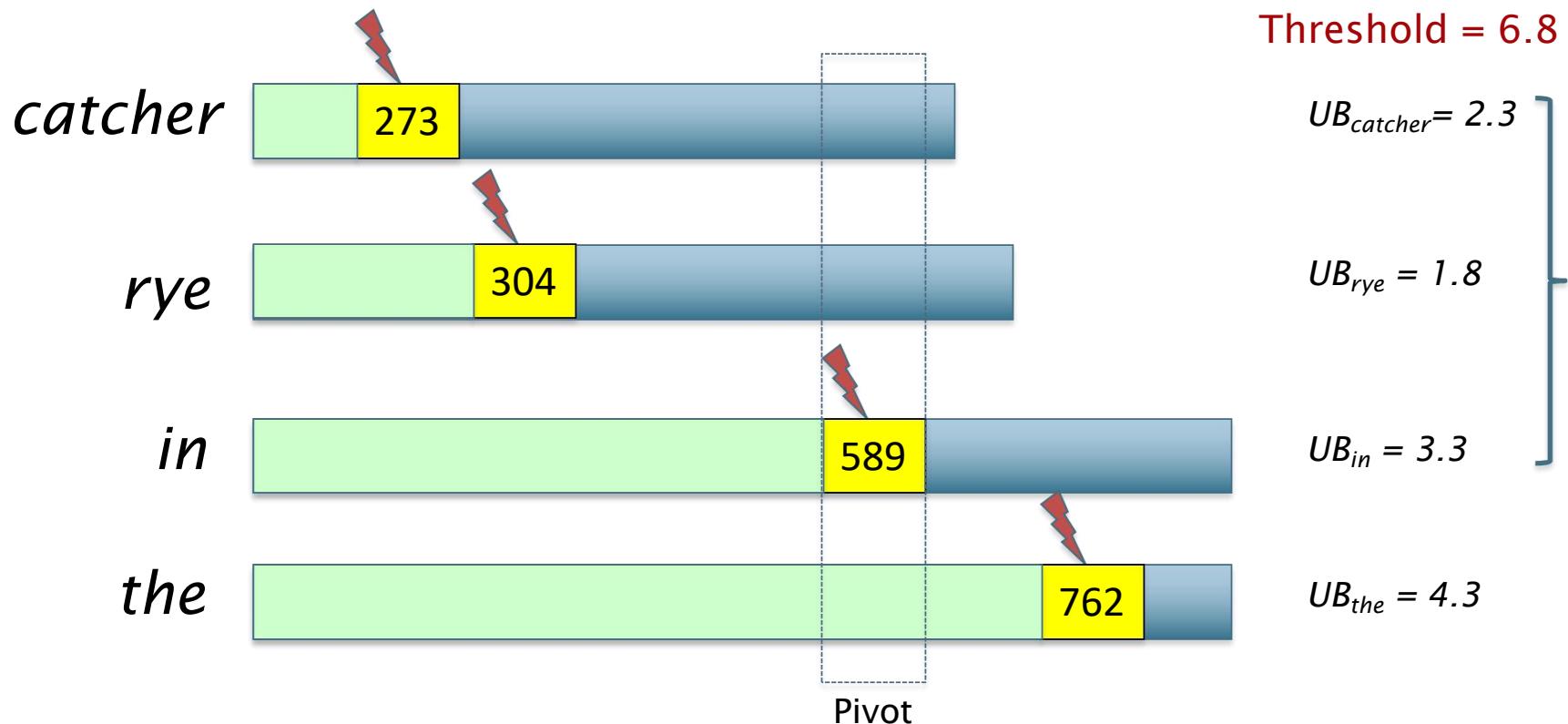
- 在任何时候，对于每个查询关键字 t ，维持一个在指针右边的文档的得分上限 UB_t (根据原始词频即可判断)
 - Max (over docs remaining in t 's postings) of $w_t(\text{doc})$



随着指针右移，UB下降

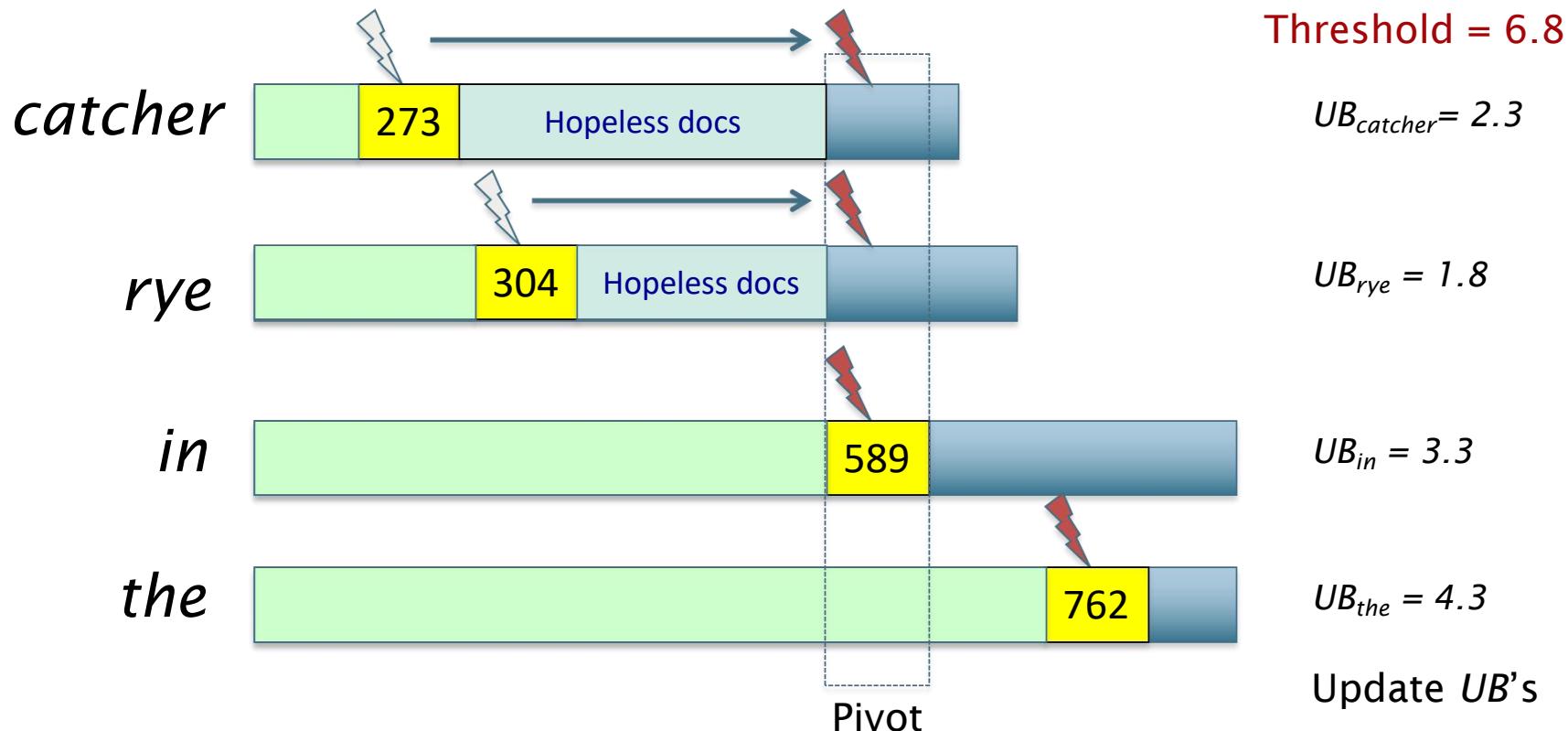
求支点 (Pivoting)

- 查询: *catcher in the rye*
- 若当前指针位置如下



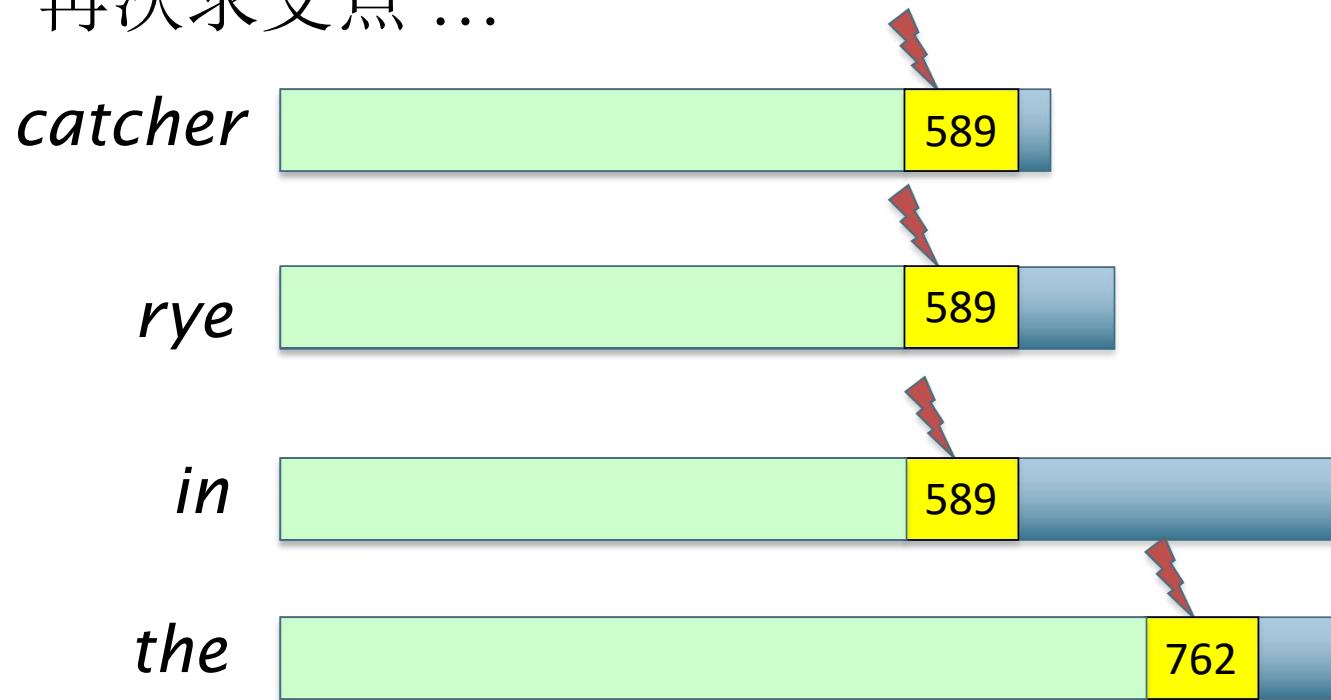
去除评分不可能超过阈值的文档

- 关键字按指针位置排序
- 将589左侧的指针移至支点589 或更靠右的位置



如果需要，计算 589的评分

- 如果文档589在大多数查询关键字的倒排记录表中出现，计算它的完整cosine评分，否则一些指针会处于589右侧
- 再次求支点 ...



WAND 总结

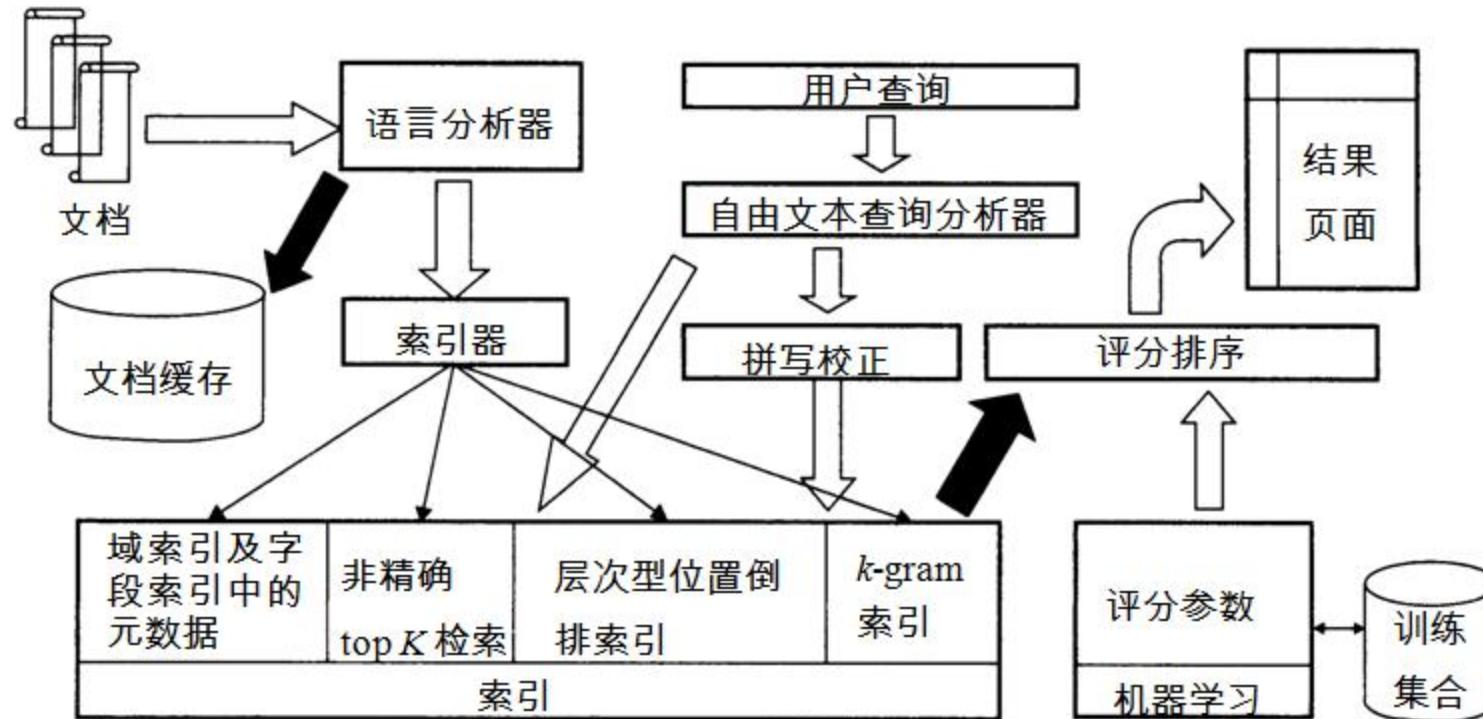
- 实验表明, WAND 可以降低 90% 以上的评分计算开支
 - 对长查询的处理的效率提升更显著
- WAND 并非仅仅适用于 cosine 评分排序
 - 适用于任何逐词附加的评分方法
- WAND 及其不同的改进版能够满足 安全排序
(Safe Ranking, 即精确排序)
 - 同时也可以在此基础上设计更快但是非精确的评分算法

Shuai Ding, Torsten Suel: Faster top-k document retrieval using block-max indexes. SIGIR 2011: 993-1002

提纲

- ① 上一讲回顾
- ② 结果排序的动机
- ③ 结果排序的实现
- ④ 完整的搜索系统

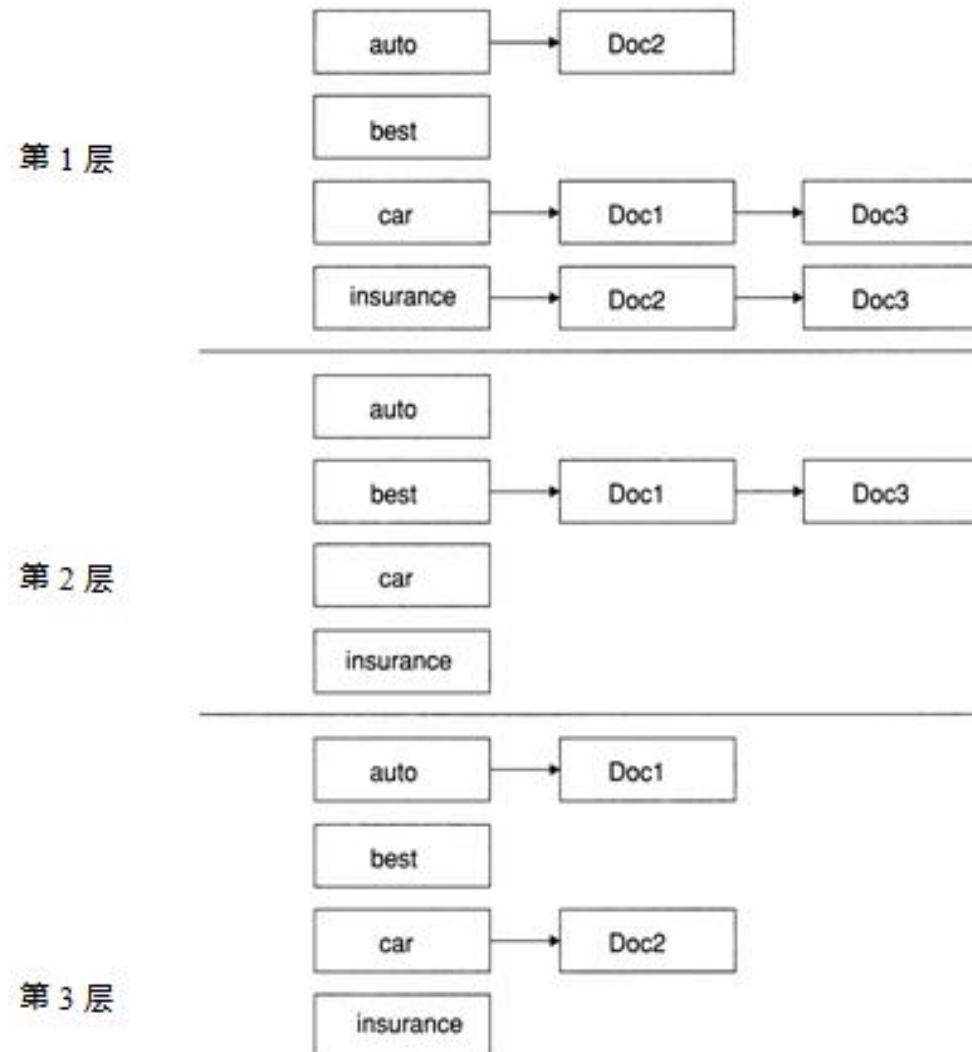
完整的搜索系统示意图



多层次索引

- 基本思路：
 - 建立多层索引，每层对应索引词项的重要性
 - 查询处理过程中，从最高层索引开始
 - 如果最高层索引已经返回至少 k (比如, $k = 100$)个结果，那么停止处理并将结果返回给用户
 - 如果结果 $< k$ 篇文档，那么从下一层继续处理，直至索引用完或者返回至少 k 个结果为止
- 例子：两层的系统
 - 第1层：所有标题的索引
 - 第2层：文档剩余部分的索引
 - 标题中包含查询词的页面相对于正文包含查询词的页面而言，排名更应该靠前

多层次索引的例子



多层次索引

- 大家相信，Google (2000/01) 搜索质量显著高于其他竞争者的一个主要原因是使用了多层次索引
- (当然还有PageRank、锚文本以及邻近限制条件的使用)

搜索系统组成部分(已介绍)

- 文档预处理 (语言及其他处理)
- 位置信息索引
- 多层次索引
- 拼写校正
- k -gram索引(针对通配查询和拼写校正)
- 查询处理
- 文档评分
- 以词项为单位的处理方式

搜索系统组成部分(未介绍)

- 文档缓存(cache): 用它来生成文档摘要(snippet)
- 域索引: 按照不同的域进行索引, 如文档正文, 文档中所有高亮的文本, 锚文本、元数据字段中的文本等等
- 基于机器学习的排序函数
- 邻近式排序 (如, 查询词项彼此靠近的文档的得分应该高于查询词项距离较远的文档)
- 查询分析器

向量空间检索与其他方法的融合

- 如何将短语检索和向量空间检索融合在一起？
- 我们不想对每个短语都计算其idf值，为什么？
- 如何将布尔检索和向量空间检索融合在一起？
- 例如：“+”-限制条件和“-”-限制条件
- 后过滤很简单，但是效率低下---没有好的解决办法
- 如何将通配符查询融入到向量空间检索中？同样，没有好的解决方法
- 向量空间模型中的查询和文档向量均为高维稀疏向量，后面会介绍利用无监督学习方法训练低维密集向量的方法

本讲内容

- 排序的重要性：从用户的角度来看(Google的用户研究结果)
- 另一种长度归一化：回转(Pivoted)长度归一化
- 排序实现
- 完整的搜索系统

参考资料

- 《信息检索导论》 第6、7 章
- <http://ifnlp.org/ir>
 - How Google tweaks its ranking function
 - Interview with Google search guru Udi Manber
 - Yahoo Search BOSS: Opens up the search engine to developers.
For example, you can rerank search results.
 - Compare Google and Yahoo ranking for a query
 - How Google uses eye tracking for improving search

课后练习

- 有待补充