# 搜索引擎原型系统设计与实现

匡亚明学院 翟道京 151250189

# 一、问题描述

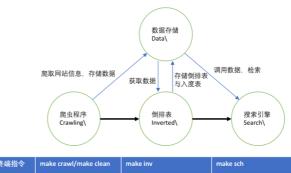
本次作业的要求是实现一个简单的搜索引擎。具体功能包括

- 1) 使用爬虫程序自动爬取相关的中文文档集合
- 2) 设计中文分词算法,实现分词。
- 3) 基于爬取的文档集合和分词结果,构建倒排索引(inverted index)。
- 4) 实现布尔检索(Boolean retrieval)功能,至少得支持"与(AND)"和"或(OR)"操作。
- 5) 基于文档之间的有向链接图,实现基于入度的排序算法,用来对布尔检索返回的结果(文档)进行排序。
- 6) 设计搜索引擎进行搜索

## 二、实现模块

Daojing Search Engine 是一个中文搜索引擎的原型系统(demo 版本),功能包括网络爬虫,建立倒排索引,网页查询。爬虫部分使用 Python 完成,建立倒排索引和搜索通过 C++完成,同时使用 C++自行搭建了搜索引擎入口。该软件在 Mac 平台上编写,通过 MacVim Makefile 文件将三部分结合,在终端中通过运行指令进行测试。

其中系统架构如下图所示



终端指令	make crawl/make clean	make inv	make sch
使用文件		vocab\ content\ html\ database.txt	index.txt indegree.txt content\ html\
产生文件	vocab\ content\ html\ database.txt	index.txt indegree.txt	main.unix

图 1. Daojing Search Engine 系统架构

## 三、数据结构

软件中使用的数据结构包括

## 1) Graph

文章之间的引用关系和网页之间的链接关系自然构成了图的结构。在搜索引擎中,由于需要对检索结果进行排序,需要通过图结果对每个节点的出度和入度进行统计,因此图机构也是本次作业中需要实现的数据结构之一。考虑到在网页链接构成的图结构中边的数量比较稀疏,因此采用邻接表来实现图结构。另外,网页的链接明显是有向的,因此本次作业中需要实现的是基于邻接表的有向图结构,并提供查询结点出度和入度的函数接口。

Graph 在爬虫存储数据过程中得以建立, 我们存储结构为

网页 ID:	网页 URL	下层网站 ID

其中每个网页 ID 读取网页 URL 的信息,同时指向下层网站的 ID。

Graph 的建立通过 Python 自行实现(见 Crawler. py)。

#### 2) String

涉及到信息检索, 我们必须使用字符串数据结构进行处理字符变量。

#### 3) Vector

数组具有能够随机访问其中元素的特点,使用非常方便。但是由于基本数组结构的最大容量不可变,在使用中的灵活性较差,因此有必要实现容量可变的数组结构,这样在编程时就不需考虑数组的大小。在本次作业中,可变数组应用到了一下几个方面:一是用于实现字符串结构,二是用于存储论文的信息,三是用于在倒排表中存储词条对应的文章。

Vector 通过 C++自行编写, 见 divector. h/divector. cpp。

## 4) Map

映射关系在整个系统中得到广泛应用。在数据库建立时,网页的 ID 和其网址以及该网页中的下层链接相映射,在搜索时快速通过网页 ID 找到网页的其余信息;在倒排表和入度表建立时,建立起了关键词与网页 ID 的映射关系、网页 ID 与网页入度的映射关系,从而可以根据关键词快速找到该关键词对应的网页 ID,从入度表中可以读取相应网页的入度,实现布尔检索。

本次大作业允许使用 Map, 我们从 STL 库中调用了 Map 容器。

# 5) Set

在布尔检索过程中,我们求 AND 和 OR 的过程实际上为集合交并过程,我们没有建立类,而是使用了 0/1 数组存储某关键词下的网站 ID,之后对该数组求交集与并集。

四、算法设计与复杂度分析 本次大作业核心算法包括

#### 1) 快速排序算法

快速排序使用分治法策略来把一个序列分为两个子序列,步骤为:

- 1. 从数列中挑出一个元素, 称为"基准"。
- 2. 重新排序数列,所有比基准值小的元素摆放在基准前面,所有比基准值大的元素摆在基准后面(相同的数可以到任何一边)。在这个分割结束之后,该基准就处于数列的中间位置。这个称为分割操作。
- 3. 递归地把小于基准值元素的子数列和大于基准值元素的子数列排序。 递归 到最底部时,数列的大小是零或一,也就是已经排序好了。这个演算法一定会结 束,因为在每次的迭代中,它至少会把一个元素摆到它最后的位置去。

在平均状况下,排序n个项目要 $O(nlog_2n)$ 次比较。在最坏状况下则需 $O(n^2)$ 次比较,但这种状况并不常见。事实上,快速排序 $O(nlog_2n)$ 通常明显比其他算法更快,因为它的内部循环可以在大部分的架构上很有效率地达成。

排序过程可以在建立倒排表时,也可以在得到搜索结果后。其中对于较少的搜索量,得到搜索结果后进行排序时间复杂度显然要低。我在得到搜索网页 ID 后才进行按入度排序操作。

我的快速排序算法在 djheaper. cpp 中, 见 QuickSort 函数。

## 2) 布尔检索算法

我的搜索引擎对**多关键词(>=2)**实现了 OR/AND 布尔检索。

#### OR 检索

OR 检索即为集合交集操作,对于用户输入的检索关键词,通过倒排表获得包含关键词的所有网页 ID 并建立 0/1 数组。OR 检索对两个数组取交集,考虑到建立倒排表时我们从 ID 地址 0 开始扫描,所以倒排表中 ID 从小到大排序,因此程序遍历两个数组每个元素一次,故执行一次两关键词检索过程,时间复杂度为0(max( $l_1$ , $l_2$ )),其中 $l_1$ , $l_2$ 分别是两个链表的长度。我们没有使用插入操作,而是建立了第三个表存储最后的结果,因此空间复杂度为0(max( $l_1$ , $l_2$ ))。

关键算法见 djsearch. cpp。

#### AND 检索

AND 检索即为集合并集操作,操作方法与时间复杂度与 OR 检索类似,空间复杂度为  $O(\min(l_1, l_2))$ 。关键算法见 djsearch. cpp。

## 五、实现模块

#### 1. 网络爬虫

网络爬虫程序由 Python 完成(见 crawler.py), 主要分为爬取(Crawl)与分词(Segmentation)两个部分。我总共爬取了 CSDN 数据库板块论坛共计 10000 个网站,464282 个词汇,包括中文和英文,我将自己的电脑视作服务器,记录了这些网站的源文件、预处理结果与分词结果。

## a) 爬取部分

爬取部分主要通过队列实现。我们以网站的访问次序为该网站 ID,每次抓取一个网站时,在存储区域判断该网站是否被爬取过,如果被爬取过,该网站进队列,

记录该网站;访问一个网站时,获得他所有的下层网站,选取一定广度的下层网站进入队列,并在这个网站 url 后面记录所有的下层网站,方便建立图的数据结构。最终爬取结束的标准是爬取了满足设定数量要求的网站。在爬取部分实现了对网页关系的记录,这其实就构建了图的数据结构。"database.txt"这个文件记录了该数据结构,"html/"文件夹记录了网站源代码。

## b) 分词部分

分词部分主要提取文本信息、同时调用了<u>jieba</u> 软件进行分词, "content/"文件夹记载了经过处理、剔除代码之后得到了网站文本信息, "vocab/"文件夹记载了分词之后的"词袋"。

## 2. 构建倒排表与入度表

构建倒排表与入度表过程中,我们主要使用了 Vector 与 map 两种数据结构,其中按照要求,Vector 结构由自行编写(djvector.h, djvector.cpp)。通过 map 容器实现了映射关系,而 vector 良好的动态属性给了我们很大便利。最终得到了入度表"indegree.txt"存储网站的入度,倒排表"index.txt"记录包含一定关键词的网站。

#### 3. 搜索引擎的搭建

我们使用 C++语言写构建搜索引擎,搜索引擎阅读用户输入的关键词,建立 0/1 数组存储相应倒排表下的网站 ID 序列。根据用户要求,对数组进行交/并处理,输出布尔检索后的结果。同时允许用户调用网站、阅读网站内容。

## 六、使用示例

本软件在 Mac OS 环境下编写,通过 MacVim 在终端下实现集成编译,编译指令为

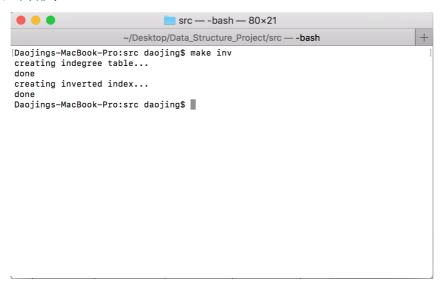
执行三个模块	执行挖掘模块	执行建立倒排表	执行搜索程序	清空文件
make run	make crawl	make inv	make sch	make clean

执行情况如图所示

模块一:数据挖掘(这个 demo 版本我只挖掘了 10 个网站)



# 模块二:建立倒排表



## 模块三:搜索窗口



注意:由于该软件在 Mac 环境下编写,最终生成 Unix executable 类型工程文件。我担心生成 exe 文件可能因为系统差别、在 Windows 版本下不能运行,所以录制了 demo\_daojing. mov 视频,记录了测试的过程。

源代码在 src 文件夹中, main 为工程文件, 请查看。

附录: 关键功能与代码

```
//布尔检索, 求交集
int CMD_AND_ENGINE(){
  int res[max_page]=(1);
  for(int i=0;i<max_page;i++)
    res[i]=1;
  for(int cur_string=0;cur_string<search_list_num;cur_string++){
    int re[max_page]=(0);
    memset(re,0,sizeof(re));
    search_string(search_list[cur_string],re);
    for(int i=0;i<max_page;i++)
        if(res[i]==0)
            res[i]=0;
    }
}
int count=0;
for(int i=0;i<max_page;i++){
    if(res[i]==1){
        search_result[i]=1;
        count++;
    }
}
return count;
}</pre>
```

```
//布尔检索, 求并集
int CMD_OR_ENGINE(){
  int res[max_page]={1};
  for(int i=0;i<max_page;i++)
    res[i]=1;
  for(int cur_string=0;cur_string<search_list_num;cur_string++){
    int re[max_page]={0};
    memset(re,0,sizeof(re));
    search_string(search_list[cur_string],re);
    for(int i=0;i<max_page;i++)
        if(re[i]==1)
        res[i]=1;
  }
  int count=0;
  for(int i=0;i<max_page;i++){
    if(res[i]==1){
        search_result[i]=1;
        count++;
    }
  }
  return count;
}</pre>
```

图 2: 布尔检索算法

```
int Partition(int low, int high,int *p,int *value){
    int pivotpos = low;
    int pivot = value[p[low]];
    int temp=p[low];
    for (int i=low+1; i<=high; i++) {
        if (value[p[i]]-spivot) {
            pivotpos++;
            if (pivotpos!=i) {
                int temp = p[pivotpos];
                p[pivotpos] = p[i];
                p[i] = temp;
            }
        }
        plow] = p[pivotpos];
        p[pivotpos] = temp;
        return pivotpos;
}

void QuickSort(int left, int right,int *p,int *value){
        if (left<right) {
            int pivotpos = Partition(left, right,p,value);
            QuickSort(left, pivotpos-1,p,value);
            QuickSort(pivotpos+1, right,p,value);
        }
    return;
}

void mysort(int num,int *p,int *value){
        QuickSort(0,num-1,p,value);
}</pre>
```

图 3: 入度排序过程 QuickSort 算法

图 4: vector 类