实用算法设计

主讲: 余艳玮, ywyu@ustc.edu.cn

助教: 耿洋洋, geng325@mail.ustc.edu.cn

肖文扬, <u>xwy@coolxxy.cn</u>

曹婧, congjia@mail.ustc.edu.cn





第1章 绪论

重点: 算法的概念、算法与相关术语的关联

难点: 算法时间复杂度的估算

基础: C语言编程





- 1.1 什么是算法?
- 1.2 为什么要学习算法?
- 1.3 评估算法
- 1.4 设计算法的步骤
- 1.5 最佳算法选择的决定因素





1.1 什么是算法

- 描述了特定问题的有限求解步骤;
- 指为了解决特定问题,而操作数据的方式;
- 指求解问题的策略。

• 例子:

- 问题1:将大象放到冰箱里。

- 问题2: 统计学生的数量。

- 问题3: 计算[m+(m+1)+...+(m+n-1)]。



• 算法的特征:

- 有穷性: 算法在执行有穷步之后能结束;
- 确定性: 每一条指令有确定的含义;
- 可行性:每一操作都可以通过已实现的基本运算执行有限次来实现
- 输入: 零个或多个;
- 输出:一个或多个;

• 例子:

- 问题1: 计算输入的2个数的和。
- 问题2: 计算输入的n个数 $\{a_{1,}a_{2},\ldots,a_{i},\ldots,a_{j},\ldots,a_{n}\}$ 中的第i个数和第j个数的和。
- 问题3:将输入的n个数 $\{a_1,a_2,...a_n\}$ 中的第i个数和第j个数的位置进行交换。



算法 vs. 程序

• <u>算法</u>是所有程序的核心和灵魂,它一般被设计用于以最小的代价、高效的解决特定的问题。

- 程序: 指为计算机处理问题而编制的一组指令。
- 算法 == 程序?
- 算法+数据结构 = 程序



数据结构 vs. 算法

数据结构:

- 性质相同的数据元素的有限集合及其上的关系的有限集合。 (数 据+结构)
- 是描述现实世界实体的数据模型及其上的操作在计算机上的表示 和实现。
- 包括逻辑结构和存储结构/物理结构。

• 例子:

- 问题1: 计算输入的2个数的和。
- 问题2: 计算输入的n个数 $\{a_1, a_2, ..., a_n\}$ 中的第i个数和第j个数的和。
- 问题3: 将输入的n个数 $\{a_1, a_2, ..., a_n\}$ 中的第i个数和第j个数的位置 进行交换。
- 数据结构是影响算法选择的决定性因素之一。比如,的插入和顺序表的插入,性能是完全不一样的。

数据结构 vs. 数据类型

- 数据类型:
 - 如:系统定义的int, char等,用户自定义的struct类型
 - 也可采用typedef将类型名重命名,以增加代码的可读

性。

- _
- int Sqlist[100];
- struct Node{
 int data;
 struct Node *next

Typedef struct Node *Link; Link head;

"顺序表"数据结构的实现: 描述了100个整型变量组成的集合, 且隐含着可以利用下标[]来描述两 个整型变量之间的联系.

> "单链表"数据结构的实现: 隐含着可以利用指针next 来描述两个struct Node类 型的变量之间的联系.



数据结构 决定程序结构

- 数据结构对程序的贡献:可以结构化程序。将大程序缩减为小程序,减少代码量。
- 例: 计算输入的n个数{a1,a2,...an}中的第i个数和第j个数的和。
- 问题: 800电话号码有如下的格式: 800-8222657, 其中有效的800免费电话不超过800万个, 比如不存在以0或1开头的有效免费电话。现要求对这些800免费电话号码进行排序, 要求内存不超过1MB。(巧妙选择数据存储方式)
- · 提示:可以使用位图法(BitMap)存放数据。



1.2 为什么要学习算法?

- 算法无用:
 - "我做了这么多年,根本在实际开发中就没用 过算法!"
 - "都已经有现成的类库了,为啥还要去学算法呢?"
- 怎样才算会算法?
- 当"拿来主义"变成"完全拿来主义"。
- "重新发明轮子"。



· 问题1:从2.5亿个整数中找出不重复的数字的个数。可用的内存限定为600M;要求算法尽量高效,最优;

• 问题2: 从1亿个整数中找出最大的1万个。







1.3 评估算法

- 基本要求:
 - 正确性
 - 可读性
 - 健壮性(异常处理机制)
- 更实用的要求: (性能)
 - 高效率(时间复杂度低)
 - 低存储量(内存开销小)





```
if (argc < 3 \parallel argc > 5)
     fprintf (stderr,
      "Usage: BUFSIZE infile
outfile [insize [outsize]]\n");
     return (EXIT_FAILURE);
             健壮性处理
```



- 时间复杂度: 衡量算法运行得有多快。(本课程的重点)
 - 1)如何度量?(估算和实际测量)
 - 通常不依赖于计时,而依赖于性能方程(大O表示法),以显示输入的大小/规模与性能的关系(找频度最高的语句)。
 - O(1) < O(IgN) < O(N) < O(N*IgN) < O(N²) < O(N^k) < O(2^N) (常量阶、对数阶、线性阶、N*IgN阶、平方阶、多项式阶、指数阶)(IgN是以2为底的对数)

```
例:
int m=0;
  for (i=1;i<=n;++i)
   for (j=1; j <= n; ++j){
     C[i][j]=0;
     for (k=1;k\leq n;++k)
       C[i][j] + =a[i][k]*b[k][j];
        m+=1;
  时间复杂度T(n)=O(n³)
 实际运行时间T1=?
```

```
for (i=1;i<=n;++i)
   for (j=1; j <= n; ++j){
      for (k=1;k<=n;++k)
printf("Hello! ");
时间复杂度T(n)=O(n³)
实际运行时间T2=?
T1 ? T2
```

```
//例3: 利用二分查找在包含n个
  素的表t上查找指定值t.
int binarysearch2(DataType t)
  int I, u, m;
  I = 0;
  u = n-1;
  while (I <= u) {
       m = (I + u) / 2;
       if (x[m] < t)
              I = m+1;
       else if (x[m] == t)
              return m;
       else /* x[m] > t */
              u = m-1;
  return -1;}
最好的时间复杂度T(n)=?
最坏的时间复杂度T(n)=?
平均的时间复杂度T(n)=?
```

频度最高语句的执行次数,不仅取 决于输入规模,还取决于其他输入

```
//例4: 升序输出二叉查找树p中所
  有结点.
void traverse(node *p)
      if (p == 0)
             return;
      traverse(p->left);
      v[vn++] = p->val;
      traverse(p->right);
时间复杂度T(n)=?
```

- 2) 综合考虑三种情况下的性能方程:平均情况,最坏情况和最好情况。
 - a)考虑到最坏情况是很重要的。有时,最坏情况下的性能有时很差,此时采用一种能自如处理最坏情况的、通常慢一些的算法可能是一个更好的选择。比如,在qsort()中考虑到了快速排序的最坏情况。
 - b)在考虑算法时,应该从可能性和后果两方面研究最坏情况。虽然最坏情况极少发生,但是若后果是灾难性的而你又无法改变算法本身,那么必须为最坏情况事先做好准备。如,"哲学家"进餐问题。
 - c)最好情况虽然没有什么危险,且极少发生,并且也可能极度依赖于输入项,但是,也需分析最好情况下的性能。如,冒泡排序在最好情况下性能为O(N),此时要求输入文件为有序。在某些应用场合中,一个算法的输出是另一个算法的输入,因此可以预见要处理的数据的质量,因而此时可有效使用最好情况下的性能。

- 存储空间: 内存开销+栈空间开销。
 - 有时候,特定问题的应用背景对可用的内存大小进行了约束。
 - 栈空间开销:
 - 比如,排序时,可能需额外的临时空间来存储一个或更多待排序的记录;
 - 隐式的额外空间需求: 递归方式实现的算法对栈空间的需求
 - 示例:
 - 问题:800电话号码有如下的格式:800-8222657,其中有效的800免费电话不超过800万个,比如不存在以0或1开头的有效免费电话。现要求对这些800免费电话号码进行排序,要求内存不超过1MB。(巧妙选择数据存储方式)
 - 提示:可以使用位图法(BitMap)存放数据。
 - 如何度量? (理论估算,实际测量)

测量:实际的内存空间开销

```
#define MEASURE(T,text){\
cout <<text<<"\t"<<sizeof(T) <<"字节\t" <<"实际消耗的内存空间为:
   (字节)":\
       int lastp2=0;\
       T *sentinel;\
       for (int i=0;i<11;i++) {\
               sentinel = new T;\
               int thisp2=(int)sentinel;\
               cout<< " " << thisp2-lastp2;\
               lastp2 = thisp2;\
       }\
       cout <<"\n";\
```



```
int main()
   MEASURE(int,"int");
   MEASURE(double, "double");
   struct structc {char c;};
   struct structc7 {char c[7];};
   struct structc9 {char c[9];};
   struct structc12 {char c[12];};
   struct structc15 {char c[15];};
   struct structc20 {char c[20];};
   struct structc21 {char c[21];};
   struct structic {int i;char c;};
   struct structip {int i;structip *p;};
   struct structdc {double d;char c;};
   MEASURE(structc, "structc");
   MEASURE(structc9, "structc9");
   MEASURE(structc7,"structc7");
   MEASURE(structc12,"structc12");
   MEASURE(structc15,"structc15");
   MEASURE(structc20,"structc20");
   MEASURE(structc21,"structc21");
   MEASURE(structic, "structic");
   MEASURE(structip, "structip");
   MEASURE(structdc, "structdc");
   return 1:}
```

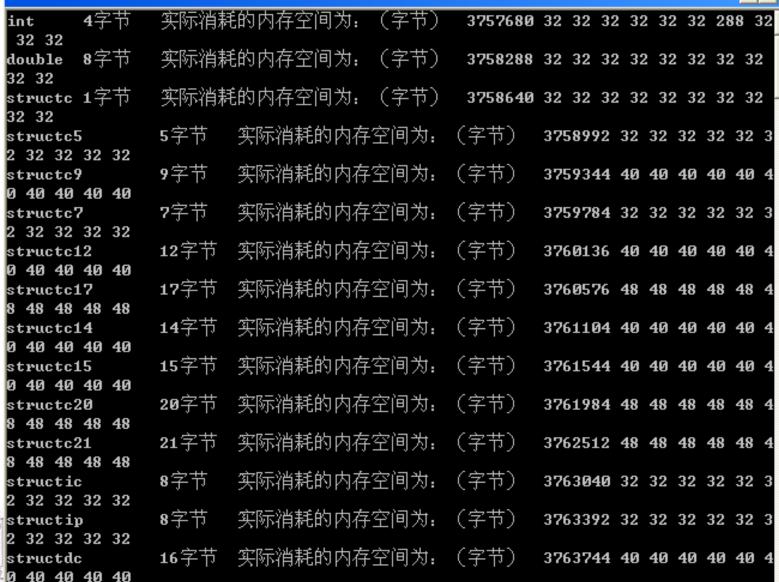
申请1~8B: 实际分配32B;

申请9~16B: 实际分配40B;

申请17~24B: 实际分配48B;

申请分配内存空间1次,额 外开销为: 24~31B

C:V	e:\Souce	CodeForTeac	hing\Progra	amPeals\Release	
-----	----------	-------------	-------------	-----------------	--



- 结论: 应尽可能减少申请分配内存空间的次数
- 好处:
 - 减少额外开销
 - 可提高运行速度,原因有二:
 - 1)减少额外开销后,Cache中的元素数增加了,可以提高处理速度(Malloc之后的Cache情况)
 - 2) 内存的分配和销毁,属于耗时操作。
- 如何减少申请分配内存空间的次数?
 - 一次性手动申请大片的内存空间作为<u>内存池</u>(还可尽 量避免产生内存碎片)
 - 按实际需要从内存池中取出相应大小的空间来使用, 若内存池中空闲空间不够,则再申请新的大片内存空 间。
 - 内存空间用完后不直接回收,而是返回给内存池
 - 注意: 内存池不用时,需手动释放。

1.4 设计算法的步骤

- Step1: 问题定义;
- **Step2**: **系统结构的设计**。(指将大型系统进行模块分解,是属于程序设计思想的范畴)。(本课程假定所要解决的问题不涉及复杂的大系统,因而此步骤不予考虑)
- Step3: 算法设计及数据结构的选择。依据问题 定义、输入数据的特征和要求输出的数据的特征, 分析广泛的解决方案(数据结构+算法),并选择 最佳的解决方案;(本课程的重点)
 - 解决方案: 数据结构+算法
 - **最佳的解决方案的确定:** 依赖于良好的数据结构和算法的选择。



- · Step4: 代码调优。实现并优化代码。
 - 效率 vs. 清晰的程序结构/可维护性
 - 原则:
 - 1) 尽量减少输入输出;减少函数调用的次数; 制计算密集型操作(浮点运算,除法运算)
 - 2) 然后,确定最耗时的操作,并提高其性能;(如,冒泡排序中,应关注比较和交换);
 - -可以用测量和跟踪工具(如,Profiler, AQTime):
 - 也可以用手动测试进行性能监视(打印所花费的 时间与输入规模之间的关系,后面在"二分查找"



• 问题分析:

- <u>问题1</u>:给定一个英语词典,找出其中的所有变位词集 合。例如,"pots"、"stop"和"tops"互为变位词。
- 提示: 用Hash表来存储变位词 (Hash表的广泛应用)
- 问题2: 给定一个最多包含40亿个随机排列的32 bits整 数的顺序文件,找出一个不在文件中的32 bits整数 (在文件中必然缺失一个这样的数——为什么?)。
 - 在具有足够内存的情况下,如何解决该问题?
 - ② 如果有几个外部的"临时"文件可用,但是仅有几百字节的 内存,又该如何解决? (归并排序+二分搜索)

1.5 最佳算法选择的决定因素

- 1) 问题的约束:
 - 比如,可用内存空间,运行时间的上限约束等。
- 2) 数据的存储方式
 - 存储什么信息? (比如,位图法)
 - 选用何种数据结构? (取决于在数据上的常用操作类 型(静态?动态?)、以及内存空间的限制)
 - 比如,顺序表上进行插入/删除比较慢,所以,在顺序 表上实现交换2个元素的算法要尽量回避这些速度慢的 操作。
- 3) 输入数据的特征: 是否要求有序?
- 4) 输出数据的特征: 是否要求有序? 是否包含重复 记录。

案例分析

- 程序清单1-1
- <u>问题</u>:测试你自己的系统上最佳的**I/O**缓冲区大小,它接收四个参数:要复制的测试文件(源文件名)、目标文件的名称、输入缓冲区大小、输出缓冲区大小。
- <u>解题思路:</u>
- 1)问题定义;
- 2)系统结构的设计。
- Step3: 算法设计及数据结构的选择。
- Step4: 代码调优。
- <u>算法设计</u>: T(n)=O(1)
 - Step1: 进行参数个数的判断;
 - Step2: 将输入缓冲区大小和输出缓冲区大小分别转换为整数并储存;
 - Step3:复制文件5次,并打印出所花费的最大、最小和平均时间
 - For (i=1;i<=5,i++)
 - 计算复制文件1次所花费的时间
 - 保存最大的时间
 - 保存最小的时间
 - 计算所花费的平均时间
 - 打印所花费的最大、最小和平均时间



• 计算复制文件1次所花费的时间

- Step1: 按读方式打开源文件;
- Step2:设置输入缓冲区的大小;
- Step3: 按写方式打开目标文件;
- Step4:设置输出缓冲区的大小;
- Step5: 保存当前时间;
- Step6: 逐字符地读取输入缓冲区,并逐字符地写入到输出缓冲区中,直至读完源文件。
- Step7:保存当前时间;
- Step8: 关闭源文件;
- Step9: 关闭目标文件;
- Step10: 计算两次时间的差值,即为复制文件所花费的时间。



作业1(课前)

- 重新生成SouceCodeForTeaching下2个项目文件(Ch1、Ch2_1),再要求:
- 1)成功运行项目后,将运行结果(打印出来的信息)截图;
- 2)指出项目中使用了哪些数据结构、包含哪几个函数,并添加代码注释:
- 3) 用算法框图画出main函数中的算法思路。(包含子函数的方框 ,用下划线标注出来)
- 4) 总结.c文件中所有子函数(不包含main函数)的代码实现的思路(若有不理解的代码,用红色标记出来)
- 作业命名规则: "课前01_姓名.学号_姓名.学号" 要求同学<u>分组完成</u>,每组2个人,每组最后提交一份实验报告。具体操作为,同一组的组员可以提供同一份报告,但是需在报告中指明包含哪些组员,你负责具体哪些工作。
 - 希望所有同学都能参与到源码阅读过程,积极提高代码的阅读能力,这个将是后面进行独立编程的基础。