



第一章算法概述

§1.1 算 法 及复 杂 性

韩丽霞





学习内容

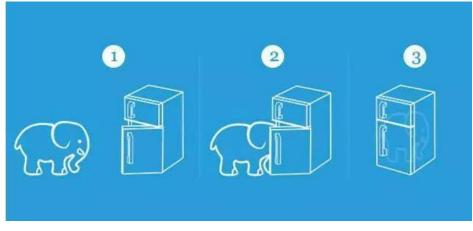


- 01 理解算法及其性质
- 02 掌握算法计算复杂性的概念
- 03 分析最好、最坏、平均时间复杂性



算法:求解问题的一系列计算或操作步骤。





算法的性质



输入: 有外部提供的量作为算法的输入。

输出: 算法产生至少一个量作为输出。

确定性:组成算法的每条指令是清晰、无歧义的。

有限性:算法中每条指令的执行次数是有限的,

执行每条指令的时间也是有限的。



程序与算法的区别?

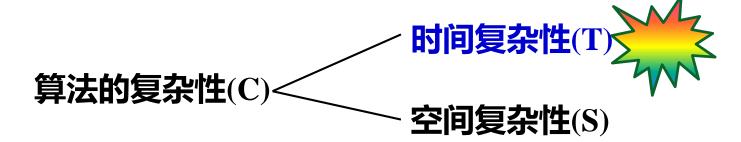
程序是算法用某种程序设计语言的具体实现。

程序可以不满足算法的性质(4)-有限性。



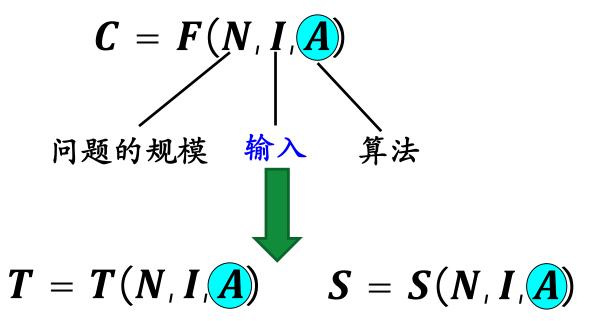
算法的复杂性(C):

算法执行所需的时间和空间的数量。



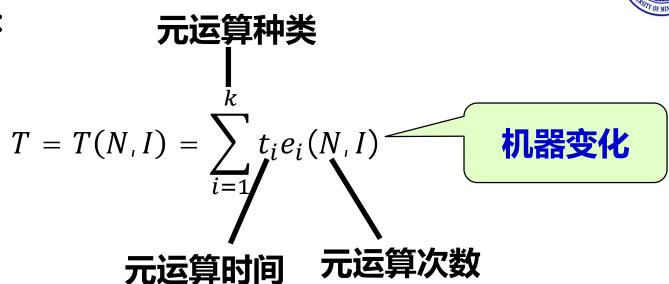
复杂性分析







时间复杂性:



时间复杂性分析-练习



1.假设某算法在输入规模为 \cap 时的计算时间为 $T(n)=n^2$,在某台计算机上实现并完成该算法的时间为t秒。现有一台计算机,其运行速度为第一台的64倍,在这台新机器上用同一算法在t 秒内能解输入规模为多大的问题?

解:设新机器用同一算法在时间t内能解决输入规模为m的问题

$$T(n) = \sum_{i=1}^{n} t_i e_i(N, I) = n^2 = t$$
 $t = n^2 = \frac{m^2}{64}$ $m = 8n$

最坏-最好时间复杂性分析



最坏时间复杂度:

$$T_{max} = \max_{I \in D_N} T(N, I) = \sum_{i=1}^{\infty} t_i e_i(N, I^*) = T(N, I^*)$$

最好时间复杂度:

$$T_{min} = \min_{I \in D_N} T(N, I) = \sum_{i=1}^{\infty} t_i e_i(N, \tilde{I}) = T(N, \tilde{I})$$

平均时间复杂性分析



平均时间复杂性:

$$T_{avg}(N) = \sum_{I \in D_N} P(I)T(N,I)$$

$$= \sum_{I \in D_N} P(I) \sum_{i=1}^k t_i e_i(N,I)$$
輸入I的概率

复杂性分析-练习



一维整型数组A[n]中查找与给定值K相等的元素(查找成功)。

```
Int Find(int A[], int n)
  i:=0;
  while i<n
    i:=i+1;
                    (a+s)
     If A[i] == k
       Break
Reture i
                   a
```

最好情况:
$$T_{min} = 2a + (2t + a + s)$$

最坏情况: $T_{max} = 2a + (2t + a + s)n$

平均情况(概论相等):

$$T_{avg} = \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{n} [2a + (2t + a + s)i]$$

分析:问题的规模为n,设元运算执行时间为赋值:a,判断:t,加法:s。

小结





02 算法的时间复杂度-时间复杂性

03 最好、最坏、平均时间复杂性

课后作业



解决某问题有2种算法,复杂性分别为10n²、2ⁿ,在一台机器上可处理问题的规模分别为S1、S2。若机器速度提高到原来的10倍,问在同样时间内可处理问题的大小如何?