



算法

主讲：赵良





本讲授课目录

1

算法的定义

2

算法的特征

3

算法的度量标准

算法



- **算法**——解决某一特定问题的**具体步骤的描述**，是指令的有限序列。
- 每一条指令表示一个或多个操作。



算法与程序的关系

- 算法着重体现思路和方法，程序着重体现计算机的实现；
- 程序中的指令必须是机器可执行的，算法中的指令无此限制；
- 一个算法若用计算机语言来书写，它就可以是一个程序。



算法的表示方式

- 用自然语言描述算法
- 用流程图描述算法
- 用数学语言或约定的符号语言描述算法
- 用C++的函数形式来描述算法



算法的特征

- 算法应满足具体问题的需求—**正确性**
 - 程序中不含任何语法错误。
 - 程序对于几组输入数据能够得出满足要求的结果。
 - 程序对于精心选择的、典型的、苛刻的并带有刁难性的几组输入数据能够得出满足要求的结果。
 - 程序对于一切输入数据都能得出满足要求的结果。



算法的特征

- 一个算法必须由一系列**具体操作**组成，“具体”指的所有操作都必须经过**已实现**的基本操作有限次来实现，并且所有操作都是可读的、可执行的，**每一操作必须在有限时间内完成。**
- **具体性**



算法的特征

- 算法中的所有操作都必须有确切的含义，不能产生歧义，算法的执行者或阅读者都能明确其含义及如何执行。
- 确定性



算法的特征

- 对于任意一组合法输入值，在执行**有限步骤**之后一定能结束，即：算法中的每个步骤都能在**有限时间**内完成
- **有限性**



算法的特征

- 算法应具备良好的可读性，一般算法的逻辑必须清楚、结构简单，所有标识符必须具有实际含义，能见名知义。
- 可读性



算法的特征

- 当输入数据非法时，算法能作适当的处理并作出反应，而不应死机或输出异常结果。
- 健壮性



算法评价标准

- 一个特定算法的“运行工作量”的大小，只依赖于问题的规模（通常用整数量 n 表示），或者说，它是问题规模的函数。
- 时间复杂度 $T(n)$
- 空间复杂度 $S(n)$



时间复杂度

- 基本操作执行次数通常是问题规模 n 的某个函数，记作 $f(n)$ 。
- 假设随着问题规模 n 的增长，算法执行时间的增长率和 $f(n)$ 的增长率相同，可记作：
 - $T(n) = O(f(n))$
 - $T(n)$ 为算法的(渐近)时间复杂度。

■ 例1：N*N 矩阵相乘

```
for(i=1;i<=n;i++)  
    for(j=1;j<=n;j++)  
        {   c[i][j]=0;           /* 1 */  
            for(k=1;k<=n;k++)  
                c[i][j]=c[i][j]+a[i][k]*b[k][j]; /* 2 */  
        }
```

语句1的执行次数是： n^2

语句2的执行次数是： $n*n^2$

该程序段的时间复杂度为： $O(?)$

■ 例2:

```
for (i=1;i<n;i++)  
{  
    y=y+1;          /* 1 */  
    for (j=0; j<=(2*n); j++)  
        x++;        /* 2 */  
}
```

语句1的执行次数是: $n-1$

语句2的执行次数是: $(n-1)*(2n+1)$

该程序段的时间复杂度为: $O(?)$

■ 例3:

```
i=1; /* 1 */  
while (i<=n)  
    i=i*2; /* 2 */
```

语句1的次数是：1

设语句2的次数是 $f(n)$ ，则有：

即 $f(n) \leq \log_2 n$ ，取最大值：
则该程序段的时间复杂度为： $O(?)$

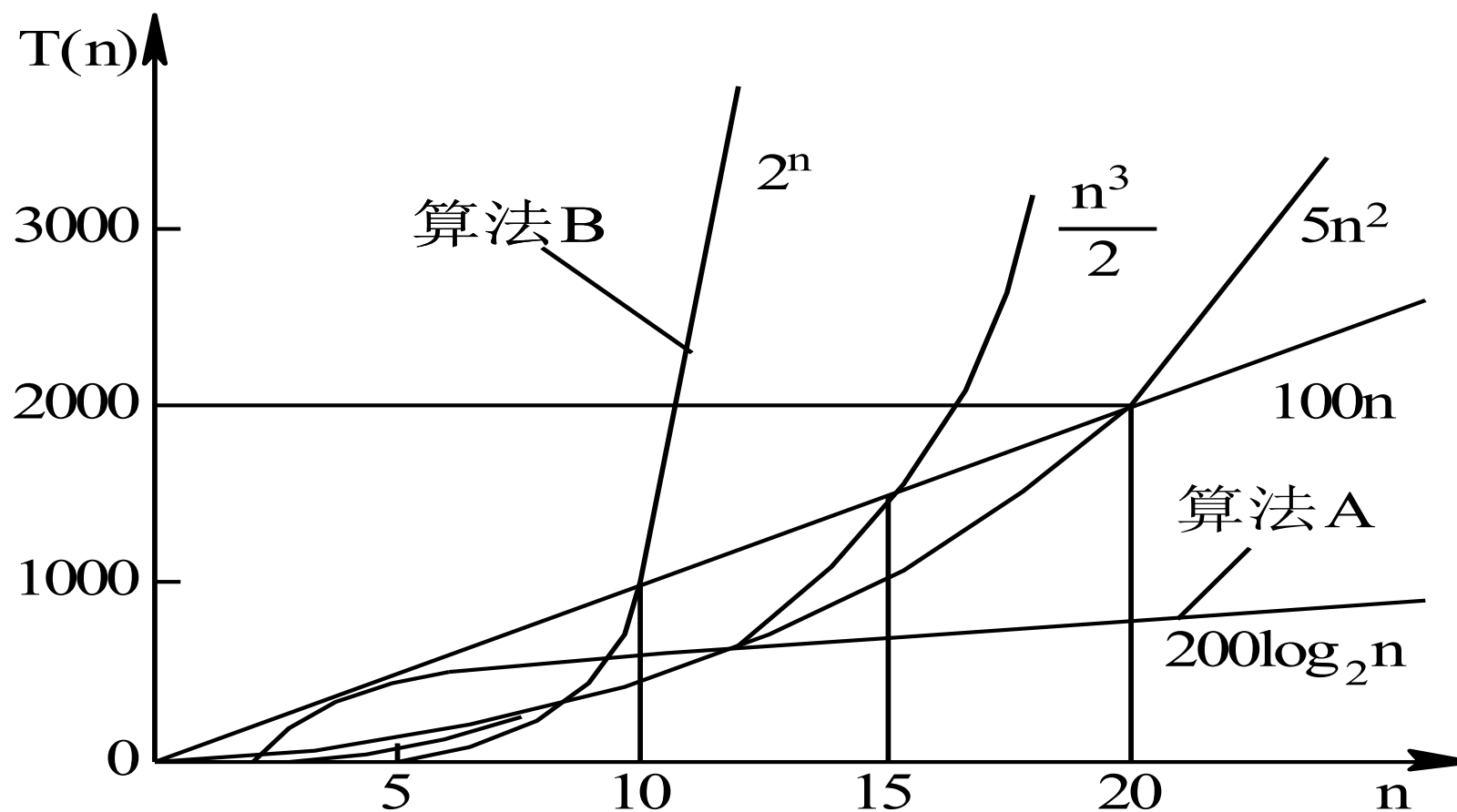
$$2^{f(n)} \leq n$$

$$f(n) = \log_2 n$$

常用的时间复杂度频率计数

- 常用的时间复杂度频率表：

$\log_2 n$	n	$n \log_2 n$	n^2	n^3	2^n	一般讲：前3种可实现，后3种虽理论上是可实现的，实际上只有对N限制在很小范围才有意义，当N较大时，不可能实现。
0	1	0	1	1	2	
1	2	2	4	8	4	
2	4	8	16	64	16	
3	8	24	64	512	256	
4	16	64	256	5096	65536	
5	32	160	1024	32768	2147483648	



多种数量级的时间复杂度图示



算法的空间复杂度

- 定义：

用空间复杂度作为算法所需存储空间的量度，记做： $S(n)=O(f(n))$ 。

具体的为程序执行过程中由于需要所申请的内存空间。

Questions and answers

