第一讲 基本概念

浙江大学 陈 越



1.3 应用实例: 最大子列和问题



给定N个整数的序列{ $A_1, A_2, ..., A_N$ }, 求函数 $f(i,j) = \max\{0, \sum_{k=i}^{j} A_k\}$ 的最大值。

算法1

```
int MaxSubseqSum1( int A[], int N )
{ int ThisSum, MaxSum = 0;
   int i, j, k;
   for( i = 0; i < N; i++ ) { /* i是子列左端位置 */
      for( j = i; j < N; j++ ) { /* j是子列右端位置 */
        ThisSum = 0; /* ThisSum是从A[i]到A[j]的子列和 */
      for( k = i; k <= j; k++ )
        ThisSum += A[k];
      if( ThisSum > MaxSum ) /* 如果刚得到的这个子列和更大 */
        MaxSum = ThisSum; /* 则更新结果 */
      } /* j循环结束 */
      return MaxSum;
}
```



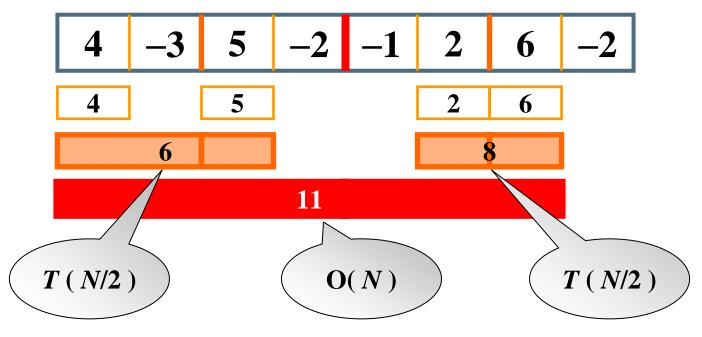
算法2

```
int MaxSubseqSum2( int A[], int N )
{ int ThisSum, MaxSum = 0;
    int i, j;
    for( i = 0; i < N; i++ ) { /* i是子列左端位置 */
        ThisSum = 0; /* ThisSum是从A[i]到A[j]的子列和 */
        for( j = i; j < N; j++ ) { /* j是子列右端位置 */
            ThisSum += A[j];
            /*对于相同的i, 不同的j, 只要在j-1次循环的基础上累加1项即可*/
            if( ThisSum > MaxSum ) /* 如果刚得到的这个子列和更大 */
            MaxSum = ThisSum; /* 则更新结果 */
        } /* i循环结束 */
        return MaxSum;
}
```



算法3:分而治之





$$T(N) = 2 T(N/2) + c N$$
, $T(1) = O(1)$
= $2 [2 T(N/2^2) + c N/2] + c N$
= $2^k O(1) + c k N$ 其中 $N/2^k = 1$
= $O(N \log N)$



算法4: 在线处理

```
int MaxSubseqSum4( int A[], int N )
{ int ThisSum, MaxSum;
  int i;
  ThisSum = MaxSum = 0;
  for( i = 0; i < N; i++ ) {
    ThisSum += A[i]; /* 向右累加 */
    if( ThisSum > MaxSum )
        MaxSum = ThisSum; /* 发现更大和则更新当前结果 */
    else if( ThisSum < 0 ) /* 如果当前子列和为负 */
        ThisSum = 0; /* 则不可能使后面的部分和增大, 抛弃之 */
}
  return MaxSum;
}</pre>
```

"在线"的意思是指每输入一个数据就进行即时处理,在任何一个地方中止输入,算法都能正确给出当前的解。



运行时间比较 (秒)

算 法			2	3	4
时间复杂度		O(N³)	O(N ²)	O(N log N)	O(N)
	<i>N</i> =10	0.00103	0.00045	0.00066	0.00034
输入 规模	<i>N</i> =100	0.47015	0.01112	0.00486	0.00063
	<i>N</i> =1,000	448.77	1.1233	0.05843	0.00333
	<i>N</i> =10,000	NA	111.13	0.68631	0.03042
	<i>N</i> =100,000	NA	NA	8.0113	0.29832

