

算法设计与分析-work3

yu wang

April 2024

1 问题一

其中 A, B 为由小到大排好序的整型数组, s 为要求解的数
 $\text{FINDNUMBER}(A, B, s)$

```
1:  $i=1, j=n$ 
2: while  $i \leq m$  and  $j \geq 1$  do
3:   if  $A[i] + B[j] == s$  then
4:     return True
5:   else if  $A[i] + B[j] > s$  then
6:      $j=j-1$ 
7:   else if  $A[i] + B[j] < s$  then
8:      $i=i+1$ 
9: return False
```

首先, 我们考虑算法的时间复杂度, i 最多遍历完 A 数组, j 最多遍历完 B 数组, 以此算法的时间复杂度为 $O(m+n)$, 满足题目要求。

接下来, 我们考虑算法的正确性。算法维持的循环不变式是: s 如果可以找到, 只可能在 A 数组最小数和 B 数组最小数之和, 和 A 数组最大数和 B 数组最大数之和的范围之内。初始条件下, $A[i], B[j]$ 分别标定了数组的最小数, 和 B 数组的最大数, 每次移动都是 A 中数组挑选较大的数, B 中数组挑选较小的数。此时若 $s == A[i] + B[j]$, 那么我们找了需要的 s 。否则如果 $A[i] + B[j] < s$, 则代表现在两数之和较小, 我们需要在 A 数组中寻找更大的数, 也就是说 i 需要往右移动一位, 即 $i=i+1$ 。反过来, 如果 $A[i] + B[j] > s$, 同样代表现在两数之和较大, 超过了所需要找的 s , 那么我们需要在 B 数组中寻找更小的数, 以此来找到目标 s , 也就是说 j 需要往左移动一位。算法

的每一步都会将搜索的范围逐个变小，直到这个范围内没有元素，则代表我们无法找到 s ，这时候算法应该返回 `False`。

2 问题二

FIB-POW(n)

1: if $n=1$ then

2: return 2

3: else if $n=2$ then

4: return 5

5: else if $n=3$ then

6: return 3

7: $x[1][1]=3, x[1][2]=0, x[1][3]=4, x[1][4]=2$

8: $x[2][1]=1, x[2][2]=0, x[2][3]=0, x[2][4]=0$

9: $x[3][1]=0, x[3][2]=1, x[3][3]=0, x[3][4]=0$

10: $x[4][1]=0, x[4][2]=0, x[4][3]=1, x[4][4]=0$

11: $p = \text{MATRIX-POW}(x, n-4)$

12: return $p[1][1]$

MATRIX-POW(x, n)

1: $I[1][1]=7, I[2][1]=3$

2: $I[3][1]=5, I[4][1]=2$

3: if $n==0$ then

4: return I

5: $p = \text{MATRIX-POW}(x, n/2)$

6: $p = \text{MATRIX-MULTIPLY}(p, p)$

7: if $n \% 2 == 1$ then

8: return $\text{MATRIX-MULTIPLY}(p, x)$

9: else

10: return p

MATRIX-MULTIPLY(x, y)

1: for $i=1$ to 4 do

```

2:  for j=1 to 1 do
3:    for k=1 to 4 do
4:      z[i][j]=z[i][j]+x[i][k]Xy[k][j]
5: return z

```

我们将该递推式的第 n 项求解写成矩阵的幂的形式! 对于矩阵的相乘形式, 我们可以使用快速幂算法来求解这里的矩阵的幂, 时间复杂度为 $\Theta(\lg n)$, 算法的时间复杂度满足要求。检验正确性, 该算法本质上使用递推的方式进行求解, $f(5)$ 可由 $f(4), f(2), f(1)$ 递推而得, $f(6)$ 可由 $f(5), f(3), f(2)$ 递推而得..... $f(n)$ 可由 $f(n-1), f(n-3), f(n-4)$ 递推可得, 首先将递推改写成如下的形式:

$$\begin{pmatrix} 3 & 0 & 4 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} * \begin{pmatrix} f(n-1) \\ f(n-2) \\ f(n-3) \\ f(n-4) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f(n) \\ f(n-1) \\ f(n-2) \\ f(n-3) \end{pmatrix}$$

我们最终可得到

$$\begin{pmatrix} 3 & 0 & 4 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}^{n-4} * \begin{pmatrix} 7 \\ 3 \\ 5 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f(n) \\ f(n-1) \\ f(n-2) \\ f(n-3) \end{pmatrix}$$