

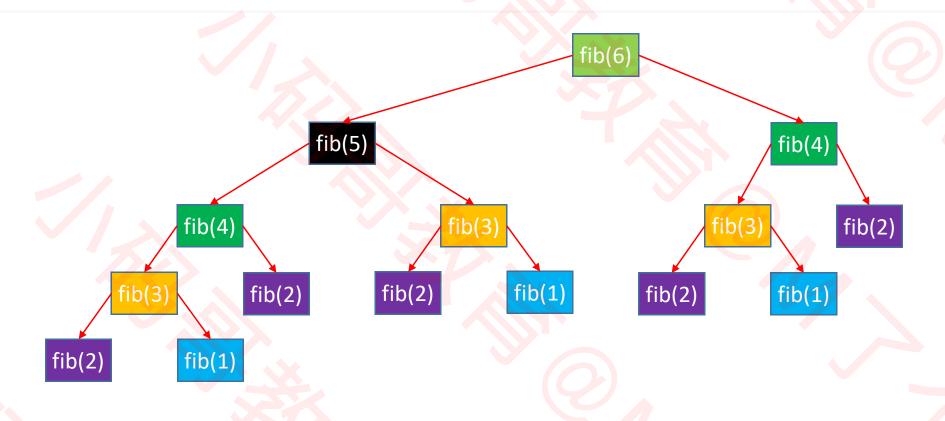
- 斐波那契数列: 1、1、2、3、5、8、13、21、34、......
- \Box F(1)=1, F(2)=1, F(n)=F(n-1)+F(n-2) (n≥3)
- 编写一个函数求第 n 项斐波那契数

```
int fib(int n) {
   if (n <= 2) return 1;
   return fib(n - 1) + fib(n - 2);
```

- 根据递推式 T(n) = T(n-1) + T(n-2) + O(1), 可得知时间复杂度: $O(2^n)$
- 空间复杂度: 0(n)
- □递归调用的空间复杂度 = 递归深度 * 每次调用所需的辅助空间



小門司教 fib 函数的调用过程



- ■出现了特别多的重复计算
- 这是一种"自顶向下"的调用过程

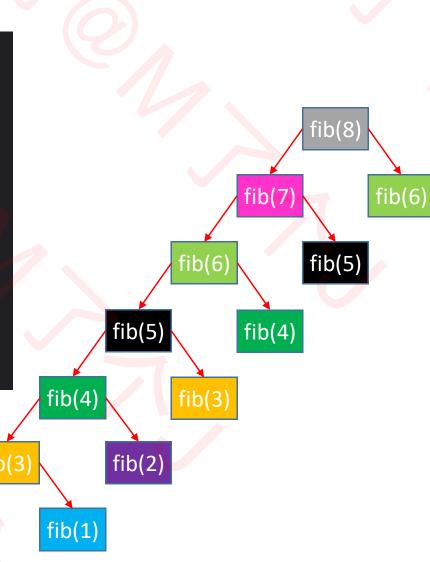


NAME OF THE SEE MYGO FID CONTROL TO THE SEE MYGO FID CON

■ 用数组存放计算过的结果, 避免重复计算

```
int fib(int n) {
    if(n <= 2) return 1;
    int[] array = new int[n + 1];
    array[2] = array[1] = 1;
    return fib(array, n);
int fib(int[] array, int n) {
    if (array[n] == 0) {
        array[n] = fib(array, n - 1) + fib(array, n - 2);
    return array[n];
```

■ 时间复杂度: O(n), 空间复杂度: O(n)



fib(2)



↑與國教育 fib优化2

■去除递归调用

```
int fib(int n) {
    if (n <= 2) return 1;
    int[] array = new int[n + 1];
    array[2] = array[1] = 1;
    for (int i = 3; i <= n; i++) {
        array[i] = array[i - 1] + array[i - 2];
    return array[n];
```

- 时间复杂度: 0(n), 空间复杂度: 0(n)
- 这是一种"自底向上"的计算过程

■ 由于每次运算只需要用到数组中的 2 个元素, 所以可以使用滚动数组来优化

```
int fib(int n) {
    if (n <= 2) return 1;
    int[] array = new int[2];
    array[0] = array[1] = 1;
    for (int i = 3; i <= n; i++) {
        array[i % 2] = array[(i - 1) % 2] + array[(i - 2) % 2];
    }
    return array[n % 2];
}</pre>
```

■ 时间复杂度: 0(n), 空间复杂度: 0(1)



Magana fib优化4 – 位运算取代模运算

■ 乘、除、模运算效率较低,建议用其他方式取代

```
int fib(int n) {
    if (n <= 2) return 1;
    int[] array = new int[2];
    array[0] = array[1] = 1;
    for (int i = 3; i <= n; i++) {
        array[i \& 1] = array[(i - 1) \& 1] + array[(i - 2) \& 1];
    return array[n & 1];
```

小码哥教育 fib优化5

```
int fib(int n) {
    if (n <= 2) return 1;
    int first = 1;
    int second = 1;
    for (int i = 3; i <= n; i++) {
        second = first + second;
        first = second - first;
    return second;
```

■ 时间复杂度: 0(n), 空间复杂度: 0(1)

↑ 小码哥教育 fib优化6

■ 斐波那契数列有个线性代数解法: 特征方程

$$F(n) = c_1 x_1^n + c_2 x_2^n. \qquad x_1 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}, x_2 = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}. \qquad c_1 = \frac{1}{\sqrt{5}}, c_2 = -\frac{1}{\sqrt{5}}.$$

$$F(n) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right].$$

```
int fib(int n) {
   double c = Math.sqrt(5);
   return (int)((Math.pow((1 + c) / 2, n) - Math.pow((1 - c) / 2, n)) / c);
```

■ 时间复杂度、空间复杂度取决于 pow 函数 (至少可以低至0(logn))