

时空复杂度

By 吴羽晗.

一、语句

语句 是构成程序的基本单位。C++中的语句之间以分号、括号、关键字等隔开。

示例

```
int main() {
    for (int i = 1; i <= 3; ++ i) {
        printf(""");
    }
    return 0;
}</pre>
```

上述 main() 函数由 int i = 1, i <= 3, ++ i, printf("♥"), return 0 五个语句构成。

二、语句执行次数

C++ 程序运行时,每条 **语句** 的耗时基本相同。故 **语句执行次数** 可以大致反映程序的运行时间。

语句执行次数 记作 T。若 T 与变量 x,y,\cdots 相关,则应记作函数形式 $T(x,y,\cdots)$ 。

示例 1

调用一次 func1() , 共执行 2 次语句,即 T=2。

示例 2

调用一次 func2(n) , 共执行 3n+2 次语句,即 T(n)=3n+2。

三、时间复杂度

时间复杂度 是衡量程序效率的量度,它是 **语句执行次数** T 遵循以下规则的化简结果:

- 1. 常数项化为 1;
- 2. 各项的系数化为 1;
- 3. 只保留最高阶的项;
- 4. 忽略对数的底数, $\log_a n$ 应化为 $\log n$ 。

时间复杂度 记作 O(f), 其中 $f \in T$ 的化简结果。

化简的原则:关注主导因素,忽略次要细节。

示例 1

语句执行次数	时间复杂度
T=114514	O(1)

语句执行次数	时间复杂度
$T(n)=4n^2+3n+1$	$O(n^2)$
$T(n)=n\sqrt{3n}+3n$	$O(n\sqrt{n})$
$T(n) = 5n\log_3 n$	$O(n \log n)$

示例 2

```
void func3(int n) {

    for (int i = 1; i <= n; ++ i) {
        for (int j = 1; j <= n; ++ j) {
            printf("●");
        }
    }
    // 大约执行 n^2 次语句

    for (int i = 1; i <= n; ++ i) {
        printf("●");
    }
    // 大约执行 n 次语句
}</pre>
```

函数 func3(n) 的时间复杂度是 $O(n^2)$ 。

示例 3

```
void func4(int n) {
    for (int i = 1; i <= n; ++ i) {
        for (int j = i; j <= n; ++ j) {
            printf(""");
        }
    }
}</pre>
```

调用一次 func4(n), 语句执行次数约为

$$T(n)pprox n+(n-1)+(n-2)+\cdots+1=rac{1}{2}n^2+rac{1}{2}n^2$$

时间复杂度是 $O(n^2)$ 。

示例 4

```
int func5(int n) {
   int i = 0, sum = 0;
   while (sum <= n) {
        i ++;
        sum += i;
   }
   return sum;
}</pre>
```

设 while 循环执行了 t 次, 则

$$egin{cases} ext{sum} = 1 + 2 + \cdots + t = rac{t(t+1)}{2} \ ext{sum} \leq n \ & \therefore t^2 + t \leq 2n \ & \therefore t \lessapprox \sqrt{2n} \end{cases}$$

即 while 循环大约执行了 $\sqrt{2n}$ 次。

函数 func5(n) 的时间复杂度是 $O(\sqrt{n})$ 。

时间复杂度的分类

分类	记号
最大(最坏)时间复杂度	O(f)
最小(最好)时间复杂度	$\Omega(f)$
精确时间复杂度	$\Theta(f)$

时间复杂度 默认指 最大时间复杂度。

四、空间复杂度

空间复杂度 是衡量程序内存占用的量度,它是 **变量定义次数** 的化简结果,采用和 **时间复杂度** 完全相同的记号和化简规则。

示例

调用一次 func6(n) , 共定义 n^2+n+1 次变量,空间复杂度为 $O(n^2)$ 。