

数据结构和算法

作者: 小甲鱼

让编程改变世界

Change the world by program



算法时间复杂度

- 我们说好的时间复杂度和空间复杂度呢?
- 历来大学老师在讲解这两个概念, 都是直接登堂入室, 导致八成学生对概念理解不深刻, 或者说只是硬背起来而已。
- 为了让大家能够更好地接受这两个比较重要的概念, 我们有了上一讲的准备环节。
- 这一讲我们直接切入正题, 介绍计算复杂度的攻略, 然后通过一系列例子和大家一起分析总结规律。



算法时间复杂度

- 算法时间复杂度的定义：在进行算法分析时，语句总的执行次数 $T(n)$ 是关于问题规模 n 的函数，进而分析 $T(n)$ 随 n 的变化情况并确定 $T(n)$ 的数量级。算法的时间复杂度，也就是算法的时间量度，记作： $T(n) = O(f(n))$ 。它表示随问题规模 n 的增大，算法执行时间的增长率和 $f(n)$ 的增长率相同，称作算法的渐近时间复杂度，简称为时间复杂度。其中 $f(n)$ 是问题规模 n 的某个函数。
- 好长好长，没想到定义这个概念的老家伙比小甲鱼还罗嗦。（关键需要知道执行次数==时间）

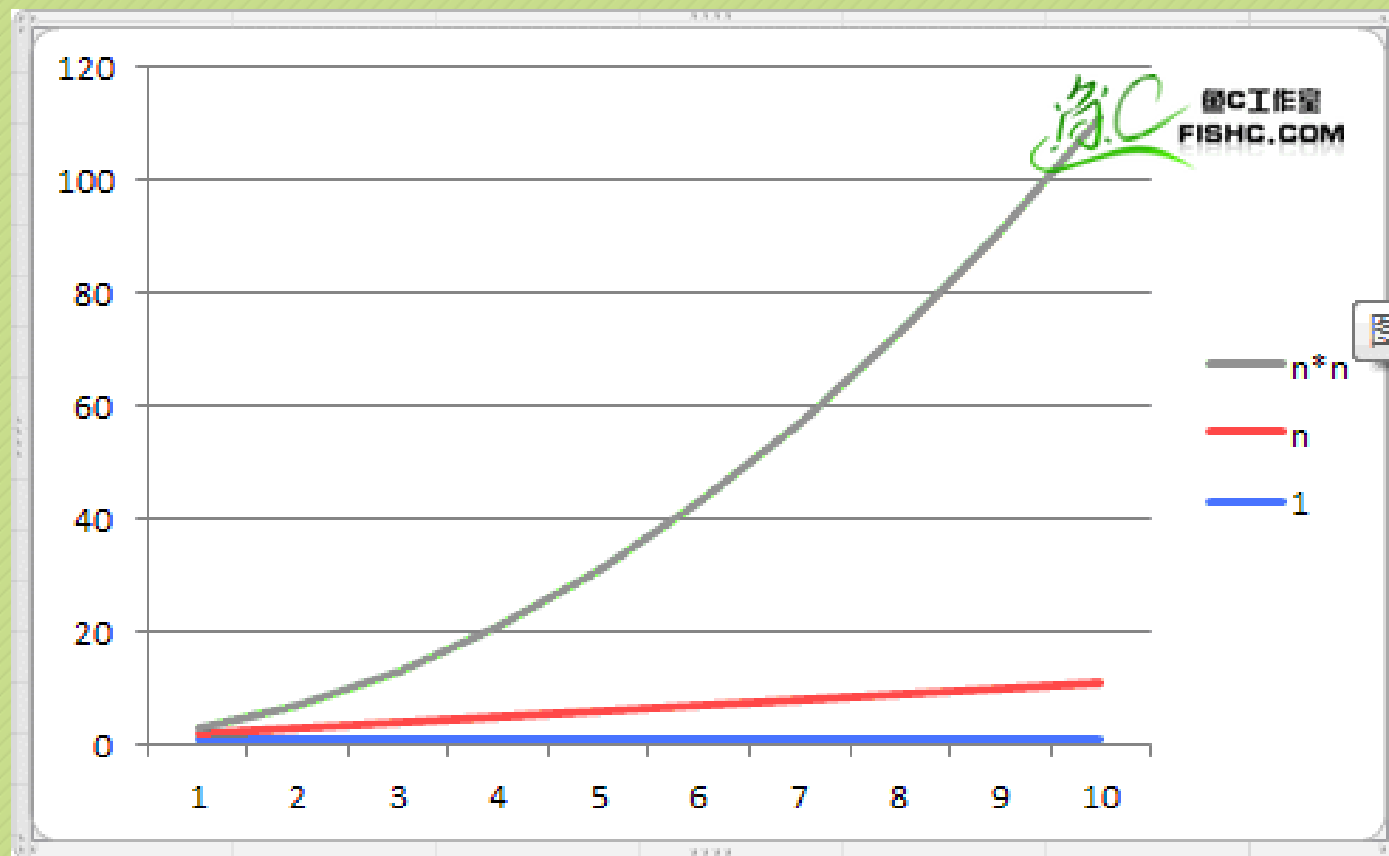


算法时间复杂度

- 这样用大写 $O()$ 来体现算法时间复杂度的记法，我们称之为大 O 记法。
- 一般情况下，随着输入规模 n 的增大， $T(n)$ 增长最慢的算法为最优算法。
- 显然，由此算法时间复杂度的定义可知，我们的三个求和算法的时间复杂度分别为 $O(1)$ ， $O(n)$ ， $O(n^2)$ 。
- 三个求和算法？哪有？忘了？
- 好吧，看看以下这张图能不能勾起点回忆？

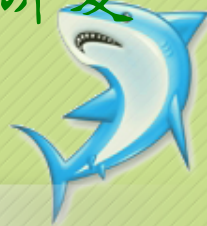


算法时间复杂度



推导大O阶方法

- 那么如何分析一个算法的时间复杂度呢？即如何推导大O阶呢？我们给大家整理了以下攻略：
 - 用常数1取代运行时间中的所有加法常数。
 - 在修改后的运行次数函数中，只保留最高阶项。
 - 如果最高阶项存在且不是1，则去除与这个项相乘的常数。
 - 得到的最后结果就是大O阶。
- 世界上的东西就是这么简单，老头儿们把它讲复杂，那么它就复杂了，举几个例子：



常数阶

```
int sum = 0, n = 100;  
printf("I love fishc.com\n");  
printf("I love Fishc.com\n");  
printf("I love fishC.com\n");  
printf("I love flshc.com\n");  
printf("I love FishC.com\n");  
printf("I love fishc.com\n");  
sum = (1+n)*n/2;
```

- 大家觉得这段代码的大O是多少?



常数阶

- $O(8)$? 这是初学者常常犯的错误, 总认为有多少条语句就有多少。
- 分析下, 按照我们的概念“ $T(n)$ 是关于问题规模 n 的函数”来说, 这里大家表示对鱼C的爱固然是好的, 要支持的, 要鼓励的, 要大力表彰的。但是, 跟问题规模有关系吗? 没有, 跟问题规模的表亲戚都没关系! , 所以我们记作 $O(1)$ 就可以。
- 另外, 如果按照攻略来, 那就更简单了, 攻略第一条就说明了所有加法常数给他个 $O(1)$ 即可。



线性阶

- 一般含有非嵌套循环涉及线性阶，线性阶就是随着问题规模 n 的扩大，对应计算次数呈直线增长。

```
int i, n = 100, sum = 0;
```

```
for( i=0; i < n; i++ )
```

```
{
```

```
    sum = sum + i;
```

```
}
```

- 上面这段代码，它的循环的时间复杂度为 $O(n)$ ，因为循环体中的代码需要执行 n 次。



平方阶

- 刚才才是单个循环结构，那么嵌套呢？

```
int i, j, n = 100;
for( i=0; i < n; i++ )
{
    for( j=0; j < n; j++ )
    {
        printf("I love FishC.com\n");
    }
}
```



平方阶

- n 等于 100, 也就是说外层循环每执行一次, 内层循环就执行 100 次, 那总共程序想要从这两个循环出来, 需要执行 $100 * 100$ 次, 也就是 n 的平方。所以这段代码的时间复杂度为 $O(n^2)$ 。
- 那如果有三个这样的嵌套循环呢?
- 没错, 那就是 n^3 啦。所以我们很容易总结得出, 循环的时间复杂度等于循环体的复杂度乘以该循环运行的次数。
- 刚刚我们每个循环的次数都是一样的, 如果:



平方阶

```
int i, j, n = 100;
for( i=0; i < n; i++ )
{
    for( j=i; j < n; j++ )
    {
        printf("I love FishC.com\n");
    }
}
```

- 惨了，老办法好像在这里套不上了，咋整？！



平方阶

- 分析下，由于当 $i=0$ 时，内循环执行了 n 次，当 $i=1$ 时，内循环则执行 $n-1$ 次.....当 $i=n-1$ 时，内循环执行1次，所以总的执行次数应该是：
$$- n+(n-1)+(n-2)+\dots+1 = n(n+1)/2$$
- 大家还记得这个公式吧？恩恩，没错啦，就是搞死先生发明的算法丫。
- 那咱理解后可以继续， $n(n+1)/2 = n^2/2+n/2$
- 用我们推导大O的攻略，第一条忽略，因为没有常数相加。第二条只保留最高项，所以 $n/2$ 这项去掉。第三条，去除与最高项相乘的常数，最终得 $O(n^2)$ 。



对数阶

- 对数，属于高中数学内容啦，对于有些鱼油可能对这玩意不大理解，或者忘记了，也没事，咱分析的是程序为主，而不是数学为主，不怕。
- 我们看下这个程序：

```
int i = 1, n = 100;  
while( i < n )  
{  
    i = i * 2;  
}
```



对数阶

- 由于每次 $i*2$ 之后，就举例 n 更近一步，假设有 x 个2相乘后大于或等于 n ，则会退出循环。
- 于是由 $2^x = n$ 得到 $x = \log(2)n$ ，所以这个循环的时间复杂度为 $O(\log n)$ 。
- 其实理解大O推导不算难，难的是对数列的一些相关运算，这更多的是考察你的数学知识和能力。
- 所以这里小甲鱼要分两类来说下，对于想考研的朋友，需要强化一下你的数学尤其是数列方面的知识。对于想增长自己编程能力的朋友，大概知道规律即可，不要在高等数学的概念上死磕！

