

信手相连——面向过程的程序设计(C语言)

1. 数据、运算与控制

崔冠宇

cuiguanyu@ruc.edu.cn
https://github.com/GuanyuCui/RUC-infohands-2020

信息学院 中国人民大学

2020-2021 学年秋季学期 (11.7, 10:00-11:30, 教二 2109)



目录

课程目标与进度

基础知识回顾

提高知识





进度

上次完成了基础知识的讲解,今天开启新的内容——数据 类型与控制结构。

- ✓ 基础知识 (计算机结构、代码风格与规范.....);
- → 数据类型 (长短整、单双精度浮点、字符.....);
- → 控制结构 (顺序、选择、循环);
- 数组;
- 函数;
- 指针;
- 自定义类型 (枚举、联合体、结构体);
- 文件;
- 提高知识(递归、一点数据结构、大作业指导)。





常量与变量——标识符

标识符 (identifier) 是用来命名包括常量、变量、数组等实体的有效字符序列。命名规则如下:

- ❶ 仅能由大小写字母、阿拉伯数字以及下划线(_)¹组成;
- ② 不能以数字作为首字符;
- 3 区分大小写;
- ◆ 不能与保留关键字重复,如int、if、switch。

 $^{^1}$ 小知识:一般以双下划线开头的变量是标准库内部的变量,所以一般不用双下划线开头的变量,以免冲突。





常量与变量——常量

常量是指在运行时不可改变的量,主要有以下几类:

- ① 字面量:比如 1.0f (float), 1024 (int), 'a' (char), "C++" (const char *)。
- ② 宏定义的符号常量:比如 #define PRICE 30。因为宏定 义本质上是预处理阶段由预处理器扫描源代码进行替换,所 以在后续使用中<mark>不能对其赋值</mark>。
- 3 const 关键字定义的常变量:如 const int a = 1023。 此处可能难以理解, a 是变量,但是 const 关键字会提示 编译器检查源代码,不允许直接显式地修改该变量的值。

```
const int a = 0;

//a = 2; // 报错!

int * p = (int *)&a;

4 *p = 2; // 允许,但不提倡!
```





常量与变量——变量

变量,与常量相反,是指在运行时可改变的量。变量的基本属性是变量类型、变量名和变量值。

定义一个变量(以及初始化)的最基本的方式如下: typename variable_name[= init_value];² 以下的方式也是有效的:

```
int a, b, c; // 同时定义多个同类变量
char d = 'a', e = 'b', f; // 定义时部分赋值
int g = 3, h = 3; //定义时全部赋值
// int g = h = 3; 错误!
double i;
i = 1.0; // 定义后初始化
```

C语言标准要求任何变量必须先定义后使用。

²以后均用"[]"表示可选内容。





数据类型——整型

指存储整数值的变量,主要是[unsigned] short、int、long、long long 等类型的变量。

默认形式是十进制,可以通过在数字前加0表示八进制数、加0x表示十六进制数3。除此之外,还有后缀 u/U表示无符号字面量、1/L表示长整型、11/LL表示长长整型,而且 u 可以与后两种后缀搭配。

另外,由于数据类型有字节长度限制,所以会出现称为溢出的现象。

C 可以进行类型间的隐式转换,但要注意是否会有截断等问题。

整数在内存中实际上是以二进制补码的形式存储的,而且还有大小端机器的问题,这里超纲了,有兴趣的同学请自行了解。

←□ → ←□ → ← = → ← = → へ○

³对大家现阶段来说基本用不到,但对于后面较为深入的课程来说,还是有用的。





数据类型——浮点型

指的是存储小数值的变量,主要是float、double、long double等类型的变量。不加f/F后缀指明为单精度浮点型(float)时,编译器默认小数字面量是双精度浮点型(double)。

字面上有两种写法,一是普通小数形式如 12.345, 二是指数写法如 1.3e-4 (注意指数写法的要求:e/E 前必须有数字,后面必须是整数)。

IEEE 754 规定了计算机存储浮点值的标准,但是超出了课程的要求,所以此处不做说明,有兴趣的同学可以自行了解。





数据类型——字符型

指的是存储单个字符值的变量,主要是 char 类型的变量。字面上书写字符变量时,为了和标识符区分,需要在字符外加一层半角单引号一如'a','1'(注意1!='1')等可以作为字符变量的值(字符常量),但是'12'、"1"、"123"都不是合法的字符变量的值。

请大家注意,"字符串常量"是指用<mark>半角</mark>双引号包裹的,形如"Hello world!\n"这样的常量。C语言与 Python、C++不同,并没有存储字符串变量专用的数据类型,对于存储字符串的需求,需要程序员自行使用字符数组来实现。

对于一些无法直接写出的字符,如回车、TAB等字符,则需要用转义字符表示。





混合运算

当一个表达式中有多个类型的值时, C 语言标准要求要先将所有类型的值转换成其中级别最高(一般而言,占用字节多的类型级别高)的类型后,再进行运算。下面是数据类型的级别(箭头指向级别高的类型):





运算符与表达式

运算符有许多种类:算术(+ - * / %)、关系(> < == >= <= !=)、逻辑(&& || !)、位(& | ^ < << >>)、赋值(== 及复合赋值)、条件(A:B?C)、逗号(,)、指针(* &)、字节数(sizeof)、强制类型转换((typename))、分量(.->)、下标([])、函数调用(())等。

表达式求值时的总体原则是按照优先级先高后低,从左至右的顺序进行。重点关注求值时的范围,许多结果的错误与值溢出有关。除此之外还要注意类型转换,回忆类型转换的特点。

赋值表达式较为复杂,不仅有复合赋值运算符,还需要考虑 左值右值(思考:变量可以作为哪一种?常量呢?表达式呢?), 更进一步,还有更复杂的嵌套赋值⁴。只要紧扣赋值表达式是从 右至左赋值,只有变量可以作为左值的原则即可。

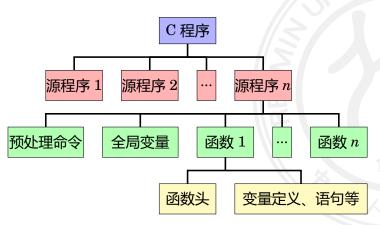
⁴因为赋值表达式本身也是表达式,凡是表达式就有值,自然可以作为右值。





C 程序的构成

下面介绍一下 C 程序的基本构成:







C 语言语句

C 语言的语句一般而言以分号为分割,主要有以下几类:

- 控制语句:用来完成某些功能,如条件(if)、分支 (switch)、循环(for、while)、跳转(goto)、返回 (return)、继续(continue)和中断(break)等;
- 函数调用语句:例如 printf(...);
- 3 表达式语句:表达式+;⁵;
- 空语句:单独一个;叫做空语句;
- **⑤** 复合语句:用大括号括起来的一组语句称为复合语句,大括号后面不加分号。

 $^{^5}$ 注意,表达式可以嵌套,但语句不能嵌套。例如(a=b)>0 是合法的,而 (a=b;)>0 是不合法的。





关系运算符与关系表达式

关系运算符表示两个值之间的(大小)关系。关系运算符的 优先级如下,其中同一类的优先级相同,第一类高于第二类:

- **1** < \ <= \ > \ >= ;
- **2** == != .

整体来说,算术运算符高于关系运算符,关系运算符高于赋值运算符。

用关系运算符连接两个表达式形成的表达式称作关系表达式。关系表达式的值是逻辑值,当关系成立,值为1,否则为0。





逻辑运算符与逻辑表达式

逻辑运算符表示变量间的逻辑关系。C 语言规定了三个逻辑运算符,它们的优先级从高到低分别为:

- ! 逻辑非,相当于命题逻辑中的¬;
- 2 && 逻辑且,相当于命题逻辑中的 /;
- ③ | | 逻辑或,相当于命题逻辑中的 ∨。

逻辑非(!)的优先级高于算术运算符,逻辑与(&&)和逻辑或(||)的优先级低于关系运算符。

用逻辑运算符连接表达式或逻辑值形成的表达式称作逻辑表达式。自然地,逻辑表达式的值是逻辑值,真的逻辑值为 1⁶, 否则为 0。

 $^{^6}$ 在进行逻辑运算时,任何非零数都被认为是真,但结果为真的表达式的值一般为 $1_{
m o}$





程序结构与顺序结构

大家高中数学可能学过,算法中的三种基本结构是:

- ⑩ 顺序结构;
- 2 选择结构;
- 3 循环结构。

C 语言执行时,默认是从上往下一条条语句执行的,所以默 认的结构就是顺序结构。

下面介绍其他两种程序结构——选择结构和循环结构。



选择结构——1 语句

选择结构主要是对条件的选择与分支。最基本的(二分支) 选择结构是由 if 语句实现的,主要有下面的几种形式:

- if(表达式) 语句,当表达式成立时执行 if 后面的语句, 否则不执行;
- 2 if(表达式) 语句 else 语句;
- **3 上述两种的组合**,如 if(表达式)语句 else if(表达式)语句。

另外有条件表达式,表达式 A ? 表达式 B : 表达式 C , 当表达式 A 的值为真时,整个条件表达式的值为表达式 B 的值,否则为表达式 C 的值。

注意,当语句 if、else 后面如果跟多条操作时,需要将其用大括号括起来,成为一条复合语句。单条语句可以不加大括号,但由于 if 是就近匹配的,可能会发生问题,所以推荐全部加大括号。





为什么推荐 if 语句后总是加大括号

例题(符号函数)

请实现一个程序,输入一个整数 (int), 如果是正数,输出 1; 如果是负数,输出 -1; 如果是 0,则输出 0。

有人写出了如下代码:

```
1 y = -1;
2 if(x != 0)
3     if(x > 0) y = 1;
4 else y = 0;
```

但实际运行程序会发现结果是不正确的。这是因为,不像 Python 根据缩进确定层次,C 语言的缩进只是给程序员看的, 不用大括号区分的话,else 只会和最近的 if 语句进行匹配。





选择结构——switch 语句

对于多分支的选择结构,是由 switch 语句实现的,格式如下:

switch 语句相较 if 语句复杂,以下几点提示,请大家注

意:





选择结构——switch 语句

- ① switch 语句执行时,首先计算括号内表达式的值,然后与诸 case 标签匹配,若有匹配则跳转执行,否则跳转至 default 之后的语句;⁷
- ② case 后面接的常量表达式应该不同,否则就无法判断如何 跳转了;
- ③ (重要!) case 相当于"标号"的功能,当执行完一个 case 后面的语句后,如果没有 break,将继续往下执行;
- ❹ 多个 case 可以共用一组执行语句,如:

⁷若没有写 default,则直接跳出 switch 语句。





循环结构——if-goto 语句

这种方式实现循环结构。

循环结构在需要重复执行某些特定语句时使用,主要由if-goto、while、do-while以及for语句等实现。下面介绍最简单(但是最不推荐使用)的if-goto结构。goto是无条件跳转⁸,与 switch有些类似,都需要跳转至一个标签处,标签的格式是"标识符+:",如 LABEL_1:。goto与if共用可以达到循环的目的;goto单独使用还可达到多层循环体跳转至循环体外。由于使用 goto 语句容易破坏程序的结构,所以不推荐使用

8类似于汇编中的 jmp 命令。事实上,底层都是通过跳转来实现循环的。





循环结构——while 语句与 do-while 语句

while 语句的基本格式是 while (表达式) 语句。它的功能是先计算表达式的值, 当表达式的值不为0时, 运行后面的语句并跳转至循环开头。

do-while 语句的基本格式是 do 语句 while(表达式)。它的功能是先运行语句,然后计算表达式的值,若表达式的值不为 0,则跳转至循环开头。

类似于 if,如果需要执行多条语句,则需要将它们用大括号括起来。

比较 while 语句和 do-while 语句,可以发现,当表达式初始状态为非0时,两种语句的结果相同;当表达式初值为0时,两种语句结果不同。





循环结构——for语句

for 语句一般用于循环次数确定或指定步长迭代的情况,基本格式是 for (表达式 1;表达式 2;表达式 3)语句。for 语句的执行过程比较复杂:

- 执行表达式 1;
- 计算表达式 2 的值,若为真,则跳转至 3;若为假,转至 5;
- 3 执行循环体语句;
- ④ 执行表达式 3 , 转 ② ;
- 5 循环结束。





循环结构——for语句

for 语句的三个表达式可以是空语句, 此时有各种变式:

- 省略表达式 1 或 3 ,则不会执行它们(此时初始化的工作可在 for 之前,循环变量的更新可在循环体内实现);
- ② 省略表达式 2 , 相当于循环条件始终为真;
- ❸ 同时省略表达式 1、3,相当于 while 语句;
- ◆ 将表达式 1、2、3 都省略,相当于 while(1);

虽然说一般而言,表达式 1 承担循环变量初始化的工作,表达式 3 承担更新循环变量的工作,但是并不是严格的规定,只是约定俗成而已。





循环结构——break 语句与 continue 语句

在使用循环结构时,有时也会出现需要提前结束循环或跳过本轮循环的情况,此时就要对应使用 break 和 continue 语句。注意仔细理解两语句的区别。 比如要求将 0-100 (含端点)中的奇数输出:

```
for(int i = 0; i <= 100; i++)
{
    // 若是偶数则跳过本轮循环
    if(i % 2 == 0)
    continue;
    printf("%d", i);
}
```



循环结构——break 语句与 continue 语句

再比如要求不使用 sqrt() 函数 , 将第一个平方大于 200 的正整数输出 :

```
int i = 0;
 while(1)
3
     // 如果平方大于200则跳出循环
     if(i * i > 200)
     break:
     i++;
 printf("%d", i);
```

下面讲一些补充知识。





强类型、弱类型、静态类型与动态类型

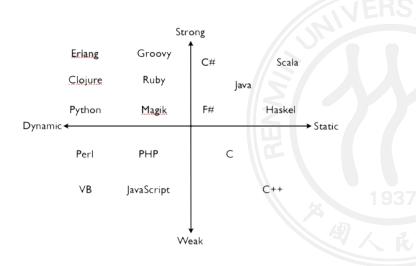
这些概念并没有完全统一的标准,以下是一种理解。

- 强类型:偏向于不容忍隐式类型转换。譬如说 haskell 的 int 就不能变成 double ;
- 弱类型:偏向于容忍隐式类型转换。譬如说 C 语言的 int 可以变成 double;
- 静态类型:编译的时候就知道每一个变量的类型,因为类型错误而不能做的事情是编译时语法错误。
- 动态类型:编译的时候不知道每一个变量的类型,因为类型错误而不能做的事情是运行时错误。





强类型、弱类型、静态类型与动态类型





容易让人晕头转向的 const 关键字详解

const 关键字有下列两种用法容易被混淆:

- ① const typename identifier;
- typename const identifier.

当 typename 是 int、double 等基本类型时,两种写法功能等价,如:

```
1 const int a = 0;
2 int const b = 0; // 二者等价
3 const double pi_1 = 3.1416;
4 double const pi_2 = 3.1416; // 二者等价
```

需要注意的是,既然 const 关键字提示编译器不允许更改变量的值,那么在初始化时就需要赋初值。即:

```
1 const int a; // 正确, 但没用
```





容易让人晕头转向的 const 关键字详解

当 typename 是 int *、char * 等指针类型 9 时,两种写法功能不等价,如:

```
const int * pa; // 指针值可变,指向的值不可变 int const * pb; // 同上 int * const pc; // 指针值不可变,指向的值可变 const int * const pd; // 二者都不可变 int const * const pe; // 同上
```

简单记忆 / 理解方法: const 仅修饰后面离的最近的部分。 337

⁹按进度来说超前了,大家可以暂时不理解,等讲到指针时会再提。





变量的本质

物理上,变量存放于内存中(回忆上节中的内存模型),是 一些占据了内存空间的二进制位。

本质上讲,汇编层面上并不区分变量的类型。底层,或者说汇编语言是一种无类型的语言,它对变量的识别甚至都没有人类可读的命名,只有变量存储的某个地址和变量所占用的长度(字节数)。编译器将 C 语言转换成汇编语言时,只保留了给变量分配的地址和变量所占的长度,变量的名字只是给人类看的。

如 movb 表示传送一个字节 (byte , 8 位) 的数据 , movw 表示传送一个字 (word , 2 字节 , 16 位) 的数据 , movl 表示传送一个长字 / 双字 (long , 4 字节 , 32 位) 的数据 , movq 表示传送一个四字 (quad , 8 字节 , 64 位) 的数据。





char的本质——ASCII 码

char 类型很有意思,它用来表示我们看到的部分字符。本质上讲,char 类型就是一个占一个字节的整数而已,计算机中有专门的部分负责将这个数对应到字符显示出来,当然也可以将字符对应回数字。其中的对应规则是统一的,被称为 ASCII 码,由美国提出。

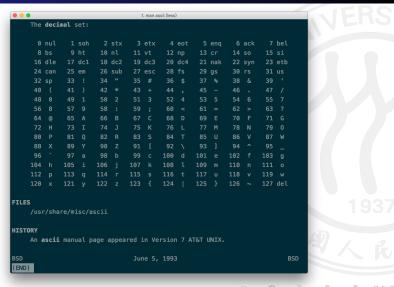
有时候 **char** 的数字本质也很有用,这表示它可以做数学运算,如:**int** a = 'a', 'a' + 1 == 'b', '1' - '0' == 1。在诸如"输出字母表"等应用中,可以利用这个特性。 ASCII 码表可以很方便的查询,书、搜索引擎、man ascii 3.37

ASCII 码表可以很方便的查询,书、搜索引擎、man ascii 命令 (Linux、macOS) 等方式均可。





char的本质——ASCII 码







C语言字符串

如果有同学提前了解过的话,可能会知道 C++ 有专门处理字符串变量的类型 std::string,但是很不幸,C语言并没有字符串类型,只能由程序员手动维护字符数组来保存"字符序列"。

有同学可能会问:比如 printf("Hello world!")不是字符串嘛?答案是否定的,这是字符串常量,本质还是字符数组,只不过由于是常量,被编译器放在程序的静态区,使用的时候只用一个指针(类型是 const char *)来定位它。



自增自减运算符 ++ --

这里要提醒的是,++/--与变量的顺序对结果有一定影响。当运算符在变量左侧的时候,表示先操作变量,再返回变量的值;当运算符在变量右侧的时候,表示先返回变量的值,然后操作变量的值。如下代码所示:

```
int a = 0;
int b = a++;
// a == 1, b == 0;

int a = 0;
int b = ++a;
// a == 1, b == 1;
```

大家可能会发现有些地方的题目乐于考察 a = b+++c; 这样的奇怪语句的计算顺序,这其实很无聊,C语言对这样"奇怪"的表达式并没有做求值顺序规定(n1570, P76.即未定义行为,undefined behavior, UB),所以编译器怎么实现都对。大家在平时写代码的时候注意加括号,尽量拆分复杂语句,提高可读性即可。





遗留问题——%11d 还是 %I64d?

C/C++ 标准有一个历史遗留问题——整数类型的长度并没 有规定死。比如,标准规定 int 类型保证至少有 16 位长度,但 现在的 32/64 位系统上, int 几乎都是 32 位 10 , 这也就导致了 早期一些系统上的整数类型的长度并不统一,十分混乱。

这也导致了格式控制符的混乱,比如许多部署在 Windows 上的 OJ 系统中, long long 的格式控制符的形式是 "%I64d",而在部署在 Linux 系统上的 OJ 系统的格式控制符 的形式是 "%11d"。不过, 现在后者被选作标准。 (Windows 的一些自作主张真的是很烦人啊 -_-)

¹⁰https://zh.cppreference.com/w/cpp/language/types





我们知道,C 语言的数据类型由于占用内存固定,所以是有表示范围的,对于超出范围的数则不能正确表示。在特定情况下,我们可以使用一些小技巧来避免溢出。

例题 (连乘积的余数)

第一行输入一个正整数 M , 第二行输入一串正整数 (以 0 结尾 , 0 不计算在内) , 求出它们的乘积除以 M 的余数。

遇到逻辑简单,但是又涉及数值运算的题就要特别小心了,很可能题目考察的重点并不在于控制结构和思路,重点更可能是数据的表示范围以及溢出的防止。



```
int main()
  {
      long long M;
      scanf("%lld", &M);
      long long product = 1, input = 1;
      while(input != 0)
6
           scanf("%lld", &input);
8
           if(input != 0)
               product *= input;
10
11
      printf("%lld", product % M);
12
       return 0;
13
14|}
```





测试数据:

∟|191

108 966 58 14 34 57 18 2147483646 61 21474 83646 59 0

正确的输出的结果应该是 169。但是上面的程序错了,为什么?——乘积在运算过程中溢出了。

注意到最终要求的是余数,这启发我们考虑余数的性质,而不是算出积来再求余数。下面从同余入手,补充一点数学知识:



补充数学知识——同余

定义

如果两个整数 a, b 除以 m 所得余数相同,则称它们模 m 同余(也称 a 同余于 b 模 m),记作 $a \equiv b \pmod{m}$ 。

性质

以下均省略 (mod m)

- ① (自反性) $\forall a \in \mathbb{Z}, a \equiv a;$
- ② (对称性) $\forall a, b \in \mathbb{Z}$, 若 $a \equiv b$, 则 $b \equiv a$;
- 3 (传递性) $\forall a, b, c \in \mathbb{Z}$, 若 $a \equiv b \coprod b \equiv c$, 则 $a \equiv c$;
- 4 (保持加減) $\forall a, b, c, d \in \mathbb{Z}$, 若 $a \equiv b \coprod c \equiv d$, 则 $(a \pm b) \equiv (c \pm d)$;
- **⑤** (保持乘法) $\forall a, b, c, d \in \mathbb{Z}$, 若 $a \equiv b \coprod c \equiv d$, 则 $(ab) \equiv (cd)$.





补充数学知识——(二元)关系

X 与 Y 上的<mark>二元关系</mark> R 是 $X \times Y$ 的一个子集,即我们把一些 (x,y) 收集起来就构成了一个关系。若 $(x,y) \in R$,则称它们有关系 R,记作 xRy。当 X=Y 时,我们称 R 是 X 上的关系。

例: $id_X = \{(x, x) | x \in X\}$ 是 X 上的恒等关系。

对于X上的关系R,它们可能有下面特殊的性质:

- 自反性: $\forall x \in X((x,x) \in R)$
- 反自反性: $\forall x \in X((x,x) \notin R)$
- 对称性: $\forall x, y \in X((x,y) \in R \rightarrow (y,x) \in R)$
- 反对称性: $\forall x, y \in X((x, y) \in R \rightarrow (y, x) \notin R)$
- 传递性: $\forall x, y, z \in X(((x,y) \in R \land (y,z) \in R) \rightarrow (x,z) \in R)$

(你注意到了吗?函数是一种特殊的关系。)







补充数学知识——等价关系、等价类

当 X 上的二元关系 R 满足自反、对称、传递性时,称 R 是 X 上的等价关系。在不至混淆的情况下,一般把等价关系记作~。记 $[x] = \{y \in X | xRy\}$,称 [x] 是 x 在关系~下的等价类。可以证明,这些等价类是 X 的不相交子集,且并集是 X^{11} 。 容易验证,同余关系是等价关系。给定 m,则 $[0] = \{km | k \in \mathbb{Z}\}$, $[1] = \{km + 1 | k \in \mathbb{Z}\}$,…, $[m-1] = \{km + (m-1) | k \in \mathbb{Z}\}$,它们构成了 \mathbb{Z} 的划分。 $\{[0], [1], [2], \cdots, [m-1]\}$ 一般记作 \mathbb{Z}_m ,称作 \mathbb{Z} 的模 m 剩余类。

更一般地,给定一个集合 X 和上面的一个等价关系 \sim ,由它导出的各个等价类的集合称为 X (关于关系 \sim)的<mark>商集</mark>,一般记作 X/\sim 。

 $^{^{11}}$ 给定 X的一群子集,若它们互不相交,且并集为 X,则称它们是 X的划分。





```
int main()
  {
      long long M;
      scanf("%11d", &M);
      long long product = 1, input = 1;
      while(input != 0)
           scanf("%lld", &input);
8
           if(input != 0)
               product = (product * input) % M;
10
11
      printf("%lld", product);
12
       return 0;
13
14|}
```





有了上面的实例讲解,你能解决下面的问题吗?

例题(自然数平方和)

已知自然数平方和公式为

$$\sum_{i=1}^{n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

给定 n ($1 \le n \le 2.64 \times 10^6$, 保证和能用 unsigned long long 12 存储),请编写程序,利用给定公式输出 $\sum_{i=1}^n i^2$ 的值。



 $^{^{12}}$ 范围 $0\sim 2^{64}$ – 1 (约 1.84×10^{19})。





给大家十分钟时间尝试一下 (坏笑)。





估计和的上限为 $\frac{2.64\times10^6\times2.64\times10^6\times5.28\times10^6}{6}=6.13\times10^{18}$,确实在 unsigned long long 的表示范围内。 有的同学可能会这么写:

```
1 // 读取 n 的值的过程略
2 unsigned long long sum = n * (n + 1) * (2 * n
+ 1) / 6;
3 // 输出和 sum 的过程略
```

但是仔细分析,在程序计算 $n \times (n+1) \times (2n+1)$ 时,中间结果约为 3.68×10^{19} ,将会溢出。那这么修改行不行呢?

```
sum = n / 6 * (n + 1) * (2 * n + 1);
```

从纯数学的角度看,这样没问题,但是计算机并不全是数学的,n/6并不一定除尽,于是可能产生误差。



改成 double 也是不行的,因为这个和是一个整数,用double 表示也可能有误差。

我们可以把题干的式子改写为

$$\sum_{i=1}^{n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \boxed{\frac{n(n+1)(2n+1)}{2}}$$

将代码改写成:

$$1 \mid sum = n * (n + 1) / 2 * (2 * n + 1) / 3;$$

注意到 n 和 n+1 一定有偶数,所以第一项为整数,再乘以 2n+1 时不会超过 1.84×10^{19} ,所以不会溢出。

总之,对于有乘有除的情况,有可能可以通过改变乘除顺序 使得中间结果不会溢出。



避免溢出的方法总结:

- 换用表示范围更大的数据类型 (int→long→long long, 还有 unsigned 系列)。
- 利用同余的性质,每次求余数;
- 变化求值顺序, 使得中间结果不溢出;
- 大杀器:实现大整数算法。



逻辑短路

逻辑短路是 C 语言里一个很有意思的性质。在逻辑且运算中,只要第一个表达式为假,不需要执行第二个表达式就可以得出整个表达式为假;类似的,在逻辑或运算中,只要第一个表达式为真,不需要执行第二个表达式就可以得出整个表达式为假。 C 语言采取了这种特性,如下面的这段代码:

```
int a = 0;
int b = 1 || (a = 2);
printf("%d", a);
```

运行发现输出的 a 的值为 0。

有时候也要注意这种现象,尽量不在逻辑运算中夹杂赋值等 变更性语句,以免结果不符合预期。





致谢

感谢大家到场支持,也欢迎大家积极提出意见和建议。大家也可以谈谈想要在信手相连的课程中听什么内容,我将酌情做出调整。