程序设计基础与实验

第六章: 数据类型与表达式

刘新国

浙江大学计算机学院 浙江大学 CAD&CG 国家重点实验室

December 1, 2021

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

表达式

位运算 解析浮点数

运算符和优先级

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

表达式

位运算 解析浮点数

运算符和优先级

基本数据类型

基本数据类型

▶ 整型

基本数据类型

- ▶ 整型
- ▶ 实型 (浮点型)

基本数据类型

- ▶ 整型
- ▶ 实型 (浮点型)
- ▶ 字符型

基本数据类型

- ▶ 整型
- ▶ 实型 (浮点型)
- ▶ 字符型

构造数据类型

▶ 数组

基本数据类型

- ▶ 整型
- ▶ 实型 (浮点型)
- ▶ 字符型

- ▶ 数组
- ▶ 结构、联合、枚举

基本数据类型

- ▶ 整型
- ▶ 实型 (浮点型)
- ▶ 字符型

- ▶ 数组
- ▶ 结构、联合、枚举
- ▶ 指针类型

基本数据类型

- ▶ 整型
- ▶ 实型 (浮点型)
- ▶ 字符型

- ▶ 数组
- ▶ 结构、联合、枚举
- ▶ 指针类型
- ► 空类型 (void)

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0, 1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

右起第 n 位的权重为 2ⁿ

0 0000 0000 0000 0000

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001

在计算机中,所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101
- 6 0000 0000 0000 0110

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101
- 6 0000 0000 0000 0110
- 7 0000 0000 0000 0111

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101
- 6 0000 0000 0000 0110
- 7 0000 0000 0000 0111
- 8 0000 0000 0000 1000

在计算机中, 所有的数据都是用二进制码(0,1)表示的

正整数的二进制表示【16 位表示为例】

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101
- 6 0000 0000 0000 0110
- 7 0000 0000 0000 0111
- 8 0000 0000 0000 1000

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

▶ 0 - 正的

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

0 0000 0000 0000 0000

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

- 0 0000 0000 0000 0000
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101

... ...

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101

... ...

-1 **1**000 0000 0000 0001

-2 1000 0000 0000 0010

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101

- -1 1000 0000 0000 0001
- -2 1000 0000 0000 0010
- -3 1000 0000 0000 0011

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

- 0 0000 0000 0000 0000
- 1 0000 0000 0000 0001
- 2 0000 0000 0000 0010
- 3 0000 0000 0000 0011
- 4 0000 0000 0000 0100
- 5 0000 0000 0000 0101

...

- -1 **1**000 0000 0000 0001
- -2 1000 0000 0000 0010
- -3 **1**000 0000 0000 0011
- -4 **1**000 0000 0000 0100

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

0	0000 0000 0000 0000		
1	0000 0000 0000 0001	-1	1 000 0000 0000 0001
2	0000 0000 0000 0010	-2	1000 0000 0000 0010
3	0000 0000 0000 0011	-3	1 000 0000 0000 0011
4	0000 0000 0000 0100	-4	1 000 0000 0000 0100
5	0000 0000 0000 0101	-5	1000 0000 0000 0101

6/91

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

0	0000 0000 0000 0000		
1	0000 0000 0000 0001	-1	1 000 0000 0000 0001
2	0000 0000 0000 0010	-2	1 000 0000 0000 0010
3	0000 0000 0000 0011	-3	1000 0000 0000 0011
4	0000 0000 0000 0100	-4	1 000 0000 0000 0100
5	0000 0000 0000 0101	-5	1 000 0000 0000 0101

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

0	0000 0000 0000 0000		
1	0000 0000 0000 0001	-1	1000 0000 0000 0001
2	0000 0000 0000 0010	-2	1000 0000 0000 0010
3	0000 0000 0000 0011	-3	1000 0000 0000 0011
4	0000 0000 0000 0100	-4	1000 0000 0000 0100
5	0000 0000 0000 0101	-5	1000 0000 0000 0101

最高位(最左边的)的一个 bit 用作符号位

- ▶ 0 正的
- ▶ 1 负的

其余的 bit 用来表示数值

```
0000 0000 0000 0000
   0000 0000 0000 0001
                                       1000 0000 0000 0001
2
   0000 0000 0000 0010
                                  -2
                                       1000 0000 0000 0010
   0000 0000 0000 0011
                                  -3
                                       1000 0000 0000 0011
                                  -4
   0000 0000 0000 0100
                                       1000 0000 0000 0100
5
   0000 0000 0000 0101
                                  -5
                                       1000 0000 0000 0101
```

这就是整数的原码表示,但是计算机采用的是补码表示

最高位的 bit 表示数的符号

最高位的 bit 表示数的符号

▶ 0 - 正数

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

剩余 bit 表示数值

▶ 正数补码和原码是一样的

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

- ▶ 正数补码和原码是一样的
- ▶ 负数补码:等于原码取反(称为反码)+1

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

- ▶ 正数补码和原码是一样的
- ▶ 负数补码:等于原码取反(称为反码)+1
 - ► -1 原码: **1**000 0000 0000 0001

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

- ▶ 正数补码和原码是一样的
- ▶ 负数补码:等于原码取反(称为反码)+1
 - ▶ -1 原码: 1000 0000 0000 0001
 - -1 反码: **1**111 1111 1111 1110

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

- ▶ 正数补码和原码是一样的
- ▶ 负数补码:等于原码取反(称为反码)+1
 - ▶ -1 原码: 1000 0000 0000 0001
 - -1 反码: 1111 1111 1111 1110
 - -1 补码: **1**111 1111 1111 1111

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

- ▶ 正数补码和原码是一样的
- ▶ 负数补码:等于原码取反(称为反码)+1
 - ▶ -1 原码: 1000 0000 0000 0001 -1 反码: 1111 1111 1111 1110
 - -1 补码: **1**111 1111 1111 1111
 - ► -2 原码: **1**000 0000 0000 0010

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

- ▶ 正数补码和原码是一样的
- ▶ 负数补码:等于原码取反(称为反码)+1
 - ▶ -1 原码: 1000 0000 0000 0001 -1 反码: 1111 1111 1111 1110
 - -1 补码: 1111 1111 1111 1111
 - ▶ -2 原码: **1**000 0000 0000 0010
 - -2 **反码**: **1**111 1111 1111 1101

最高位的 bit 表示数的符号

- ▶ 0 正数
- ▶ 1 负数

- ▶ 正数补码和原码是一样的
- ▶ 负数补码:等于原码取反(称为反码)+1
 - ▶ -1 原码: 1000 0000 0000 0001
 - -1 反码: 1111 1111 1111 1110
 - -1 补码: **1**111 1111 1111 1111
 - -2 原码: 1000 0000 0000 0010
 - -2 反码: **1**111 1111 1111 1101
 - -2 补码: **1**111 1111 1111 1110

原码、反码、补码

正数的原码、反码和补码相同,都等于原码

负数的原码、反码和补码不同

▶ 负数反码的符号为1,数值位 = 原码取反

原码、反码、补码

正数的原码、反码和补码相同,都等于原码

负数的原码、反码和补码不同

- ▶ 负数反码的符号为1,数值位 = 原码取反
- ▶ 负数补码的符号为1,数值位 = 反码 + 1

16 位整数的补码 0

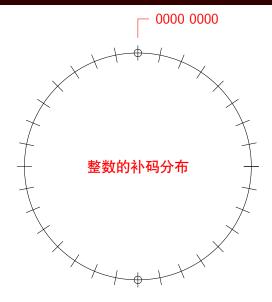
- ▶ 2¹⁵ 2 补码: 0111 1111 1111 1110
- ▶ 2¹⁵ 3 补码: 0111 1111 1111 1101
- ▶ $2^{15} 4$ 补码: 0111 1111 1111 1100

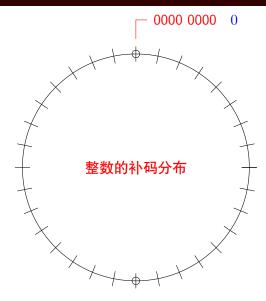
.....

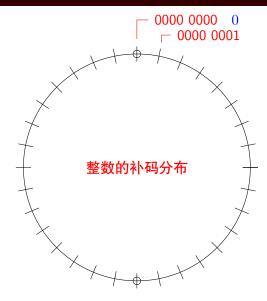
- ▶ 2 补码: 0000 0000 0000 0010
- ▶ 1 补码: 0000 0000 0000 0001
- ▶ 0 补码: 0000 0000 0000 0000
- -1 补码: 1111 1111 1111 1111
- ► -2 反码: 1111 1111 1111 1110

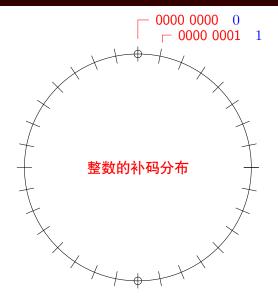
.....

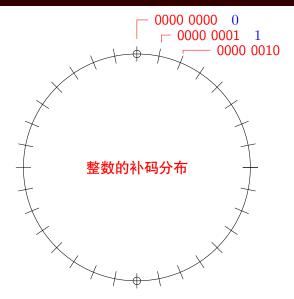
- $-2^{15} + 3$ 补码: 1000 0000 0000 0011
- $-2^{15} + 2$ 补码: 1000 0000 0000 0010
- $-2^{15} + 1$ 补码: 1000 0000 0000 0001
- ▶ -2¹⁵ 补码: 1000 0000 0000 0000

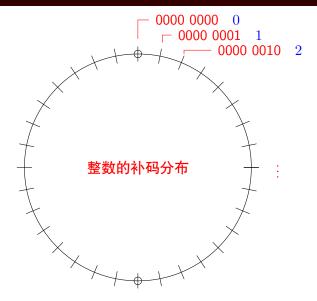


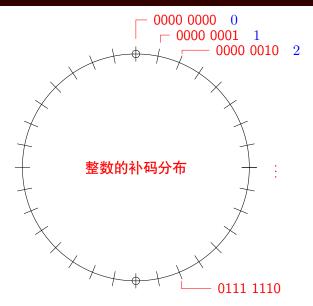


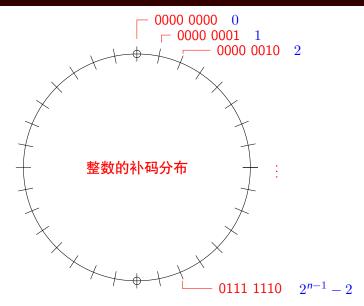


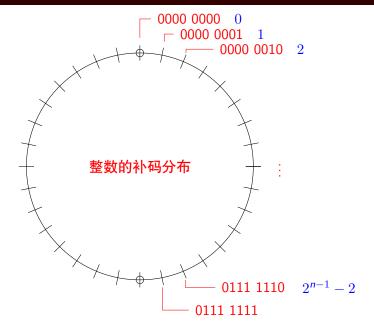


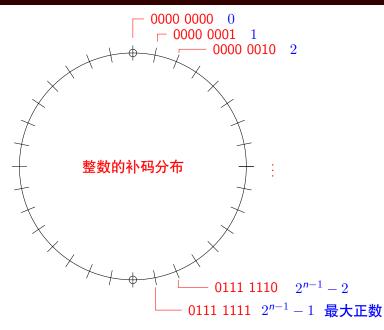


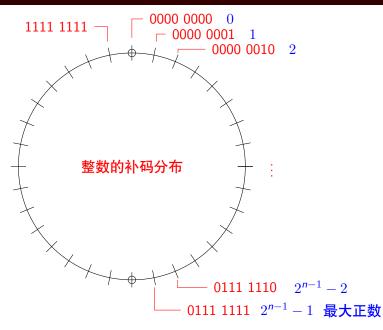


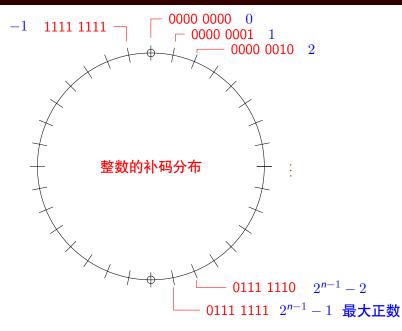


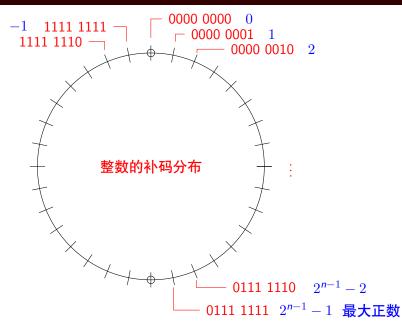


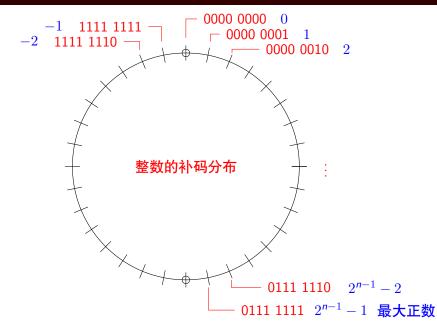


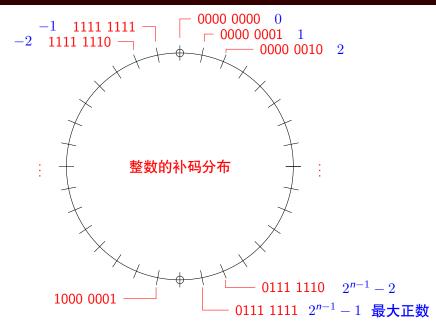




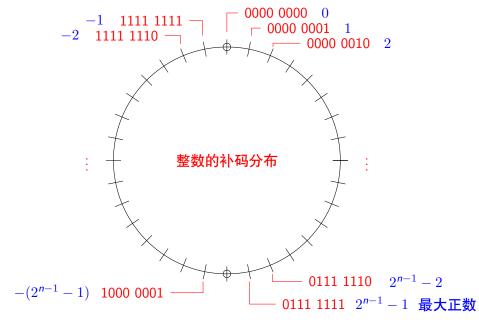




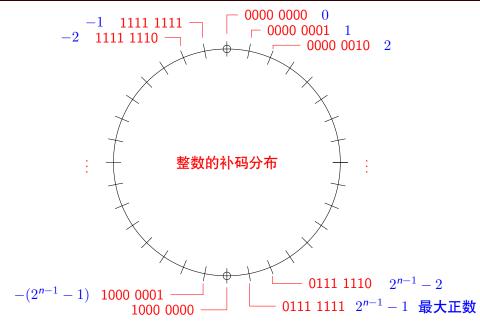




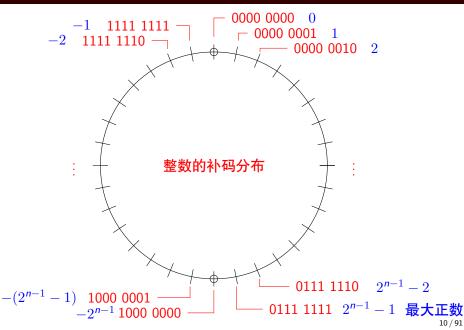
补码图解 - n 为比特总数



补码图解 - n 为比特总数



补码图解 - n 为比特总数



10/91

用 N 个 bit 表示整数

▶ 最大的正整数是: 2^{N-1} - 1

用 N 个 bit 表示整数

▶ 最大的正整数是: 2^{N-1} – 1

▶ 最小的负整数是: -2^{N-1}

用 N 个 bit 表示整数

- ▶ 最大的正整数是: 2^{N-1} 1
- ▶ 最小的负整数是: -2^{N-1}
- ▶ 被表示的整数总数为: 正整数 +0+ 负整数

$$2^{N-1} - 1 + 1 + 2^{N-1} = 2^N$$

用 N 个 bit 表示整数

- ▶ 最大的正整数是: 2^{N-1} 1
- ▶ 最小的负整数是: -2^{N-1}
- ▶ 被表示的整数总数为: 正整数 +0+ 负整数

$$2^{N-1} - 1 + 1 + 2^{N-1} = 2^N$$

没有浪费任何 bit,因为 N 个 bit 最多只能表示 2^N 个不同的状态

无符号整数: 没有符号位的整数

▶ 没有符号位,全部用来存储正整数的原码

无符号整数: 没有符号位的整数

- ▶ 没有符号位,全部用来存储正整数的原码
 - ▶ 正整数的原码和补码是一样的

无符号整数: 没有符号位的整数

- ▶ 没有符号位,全部用来存储正整数的原码
 - ▶ 正整数的原码和补码是一样的
- ▶ N 个 bit 的无符号整数的表示范围: [0, 2^N 1]

无符号整数: 没有符号位的整数

- ▶ 没有符号位,全部用来存储正整数的原码
 - ▶ 正整数的原码和补码是一样的
- ▶ N 个 bit 的无符号整数的表示范围: [0, 2^N 1]
 - 一共表示了 2^N 个整数

将 6.625 转化成二进制

▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以2取余数)

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- ▶ 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- ▶ 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - ▶ 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - ▶ 小数部分为 0, 结束。

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - ▶ 小数部分为 0, 结束。

将 6.625 转化成二进制

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - ▶ 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - 小数部分为 0, 结束。

将 0.7 转化成二进制

▶ 0.7 * 2 = 1.4, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1

将 6.625 转化成二进制

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ightharpoonup 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面,得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - ▶ 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - 小数部分为 0, 结束。

- ▶ 0.7 * 2 = 1.4, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1
- ▶ 0.4 * 2 = 0.8, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 0.10

将 6.625 转化成二进制

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - ▶ 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - 小数部分为 0, 结束。

- ▶ 0.7 * 2 = 1.4, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1
- ▶ 0.4 * 2 = 0.8, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 0.10
- ▶ 0.8 * 2 = 1.6, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.101

将 6.625 转化成二进制

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - 小数部分为 0, 结束。

- ▶ 0.7 * 2 = 1.4, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1
- ▶ 0.4 * 2 = 0.8, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 0.10
- ▶ 0.8 * 2 = 1.6, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.101
- ▶ 0.6 * 2 = 1.2, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1011

将 6.625 转化成二进制

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - 小数部分为 0, 结束。

- ▶ 0.7 * 2 = 1.4, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1
- ▶ 0.4 * 2 = 0.8, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 0.10
- ▶ 0.8 * 2 = 1.6, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.101
- ▶ 0.6 * 2 = 1.2, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1011
- ▶ 0.2 * 2 = 0.4, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 0.10110

将 6.625 转化成二进制

- ▶ 首先将整数部分转化成二进制: 6 = 110 (除以 2 取余数)
- 然后将小数部分 0.625 转化为二进制: (乘以 2 取整数)
 - ▶ 0.625 * 2 = 1.25, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.1
 - ▶ 0.25 * 2 = 0.5, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 110.10
 - 0.5 * 2 = 1.0, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 110.101
 - 小数部分为 0, 结束。

- ▶ 0.7 * 2 = 1.4, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1
- ▶ 0.4 * 2 = 0.8, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 0.10
- ▶ 0.8 * 2 = 1.6, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.101
- ▶ 0.6 * 2 = 1.2, 将整数部分 1 添加到小数后面, 得到 0.1011
- ▶ 0.2 * 2 = 0.4, 将整数部分 0 添加到小数后面, 得到 0.10110
- ▶ 一直进行下去,直到小数为 0. 或者达到指定的位数。

S	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

5	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

IEEE 浮点数表示: $S \times 2^E \times 1.M$ 或者 $S \times 2^E \times 0.M$

▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数

5	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

IEEE 浮点数表示: $S \times 2^E \times 1.M$ 或者 $S \times 2^E \times 0.M$

▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数

▶ 阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)

5	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

IEEE 浮点数表示: $S \times 2^E \times 1.M$ 或者 $S \times 2^E \times 0.M$

▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数

阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)

▶ float 浮点数: 8 bits, 指数 = 阶码 - 127

5	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

IEEE 浮点数表示: $S \times 2^E \times 1.M$ 或者 $S \times 2^E \times 0.M$

▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数

阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)

▶ float 浮点数: 8 bits, 指数 = 阶码 - 127

 $E_{min} = -127, E_{max} = 128$

5	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

- ▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数
- 阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)
 - ▶ float 浮点数: 8 bits, 指数 = 阶码 127 $E_{min} = -127, E_{max} = 128$
 - ▶ double 浮点数: 11 bits, 指数 = 阶码 1023

5	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

- ▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数
- 阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)
 - ▶ float 浮点数: 8 bits, 指数 = 阶码 127 $E_{min} = -127, E_{max} = 128$
 - ▶ double 浮点数: 11 bits, 指数 = 阶码 1023 $E_{min} = -1023$, $E_{max} = 1024$

S	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

- ▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数
- 阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)
 - ▶ float 浮点数: 8 bits, 指数 = 阶码 127 $E_{min} = -127, E_{max} = 128$
 - ▶ double 浮点数: 11 bits, 指数 = 阶码 1023 $E_{min} = -1023, E_{max} = 1024$
- ▶ 尾数: 二进制的小数

S	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

- ▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数
- 阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)
 - ▶ float 浮点数: 8 bits, 指数 = 阶码 127 $E_{min} = -127, E_{max} = 128$
 - ▶ double 浮点数: 11 bits, 指数 = 阶码 1023 $E_{min} = -1023, E_{max} = 1024$
- ▶ 尾数: 二进制的小数
 - ▶ 尾数 = 1.M, 当指数段不全为 0 (格式化值)

5	E	М
符号	阶码	尾数
1	8/11	23/52

- ▶ 符号: 1 个 bit, 0-正数, 1-负数
- 阶码: 浮点数的指数,采用移码表示法(无符号的指数)
 - ▶ float 浮点数: 8 bits, 指数 = 阶码 127 $E_{min} = -127, E_{max} = 128$
 - ▶ double 浮点数: 11 bits, 指数 = 阶码 1023 $E_{min} = -1023$, $E_{max} = 1024$
- ▶ 尾数: 二进制的小数
 - ▶ 尾数 = 1.M, 当指数段不全为 0 (格式化值)
 - ▶ 尾数 = 0.M, 当指数段全为 0 (非格式化值)

特殊的浮点数

指数段	尾数段	数值	注解
有 0 有 1	_	$1.M \times 2^E$	一般情况
全 0	全 0	0	符号位除外,所有 bit 为 0
全 0	不全为 0	$0.M \times 2^{E_{min}}$	非常接近 0 的小数
全 1	全 0	∞	无穷大
全 1	不全为0	NaN	(Not any Number) 非数值

详细可参考 IEEE_754 浮点数标准

► float 具有 4 个字节 (32 个 bit)

特殊的浮点数

指数段	尾数段	数值	注解
有0有1	_	$1.M \times 2^E$	一般情况
全 0	全 0	0	符号位除外,所有 bit 为 0
全 0	不全为 0	$0.M \times 2^{E_{min}}$	非常接近 0 的小数
全 1	全 0	∞	无穷大
全 1	不全为 0	NaN	(Not any Number) 非数值

详细可参考 IEEE_754 浮点数标准

- ▶ float 具有 4 个字节 (32 个 bit)
- ► double 具有 8 个字节 (64 个 bit)

特殊的浮点数

指数段	尾数段	数值	注解
有 0 有 1	_	$1.M \times 2^E$	一般情况
全 0	全 0	0	符号位除外,所有 bit 为 0
全 0	不全为 0	$0.M \times 2^{E_{min}}$	非常接近 0 的小数
全 1	全 0	∞	无穷大
全 1	不全为 0	NaN	(Not any Number) 非数值

详细可参考 IEEE_754 浮点数标准

- ▶ float 具有 4 个字节 (32 个 bit)
- ▶ double 具有 8 个字节 (64 个 bit)
- ▶ double 具有更高的精度和更大的表示范围

字符的表示

每个字符用一个字节(8个 bit)存储 ASCII 码值

字符的表示

每个字符用一个字节(8 个 bit)存储 ASCII 码值

▶ 等同于 8 bit 长的无符号整数

字符的表示

-								
Į	码值	字符	码值	字符	码值	字符	码值	字符
	0 (0×0)	[null]	32 (0×20)	[space]	64 (0×40)	@	96 (0×60)	,
	1 (0×1)	[start heading]	33 (0×21)	!	65 (0×41)	Α	97 (0×61)	a
	2 (0×2)	[start text]	34 (0×22)	,,	66 (0×42)	В	98 (0×62)	b
	3 (0x3)	[end text]	35 (0×23)	#	67 (0×43)	C	99 (0×63)	С
	4 (0×4)	[end trans.]	36 (0×24)	\$	68 (0×44)	D	100 (0×64)	d
	5 (0×5)	[enquiry]	37 (0×25)	%	69 (0×45)	E	101 (0×65)	e
	6 (0×6)	[ack.]	38 (0×26)	&	70 (0×46)	F	102 (0×66)	f
	7 (0×7)	[bell]	39 (0×27)	,	71 (0×47)	G	103 (0×67)	g
	8 (0x8)	[backspace]	40 (0×28)	(72 (0x48)	Н	104 (0×68)	h
	9 (0×9)	[horiz. tab]	41 (0×29))	73 (0×49)	1	105 (0×69)	i
	10 (0×A)	[new line]	42 (0×2A)	*	74 (0×4A)	J	106 (0×6A)	j
İ	11 (0×B)	[vert. tab]	43 (0x2B)	+	75 (0x4B)	K	107 (0x6B)	k
	12 (0xC)	[new page]	44 (0×2C)	,	76 (0x4C)	L	108 (0×6C)	I
İ	13 (0×D)	[carriage ret.]	45 (0×2D)	-	77 (0x4D)	M	109 (0x6D)	m
ı	14 (0×E)	[shift out]	46 (0×2E)		78 (0×4E)	N	110 (0×6E)	n
İ	15 (0×F)	[shift in]	47 (0×2F)	/	79 (0x4F)	0	111 (0x6F)	0
İ	16 (0×10)	[DL escape]	48 (0×30)	0	80 (0×50)	P	112 (0×70)	р
	17 (0×11)	[dev. cont. 1]	49 (0×31)	1	81 (0×51)	Q	113 (0×71)	q
İ	18 (0×12)	[dev. cont. 2]	50 (0×32)	2	82 (0x52)	R	114 (0×72)	r
İ	19 (0×13)	[dev. cont. 3]	51 (0×33)	3	83 (0x53)	S	115 (0×73)	s
İ	20 (0×14)	[dev. cont. 4]	52 (0×34)	4	84 (0×54)	T	116 (0×74)	t
İ	21 (0×15)	[neg. ack.]	53 (0×35)	5	85 (0×55)	U	117 (0×75)	u
	22 (0×16)	[synch. idle]	54 (0×36)	6	86 (0×56)	V	118 (0×76)	v
İ	23 (0×17)	[end trans. block]	55 (0×37)	7	87 (0×57)	W	119 (0×77)	w
İ	24 (0×18)	[cancel]	56 (0×38)	8	88 (0×58)	Χ	120 (0×78)	×
İ	25 (0×19)	[end medium]	57 (0×39)	9	89 (0×59)	Υ	121 (0×79)	y
İ	26 (0×1A)	[substitute]	58 (0×3A)	:	90 (0x5A)	Z	122 (0×7A)	z
	27 (0×1B)	[escape]	59 (0x3B)	;	91 (0x5B)	[123 (0x7B)	{
İ	28 (0×1C)	[file sep.]	60 (0×3C)	<	92 (0x5C)	Ĭ	124 (0×7C)	- Í
	29 (0×1D)	[group sep.]	61 (0×3D)	=	93 (0x5D)]	125 (0x7D)	}
	30 (0×1E)	[record sep.]	62 (0×3E)	>	94 (0×5E)	-	^ 126 (0×7É)	~
İ	31 (0×1F)	[unit sep.]	63 (0x3F)	?	95 (0x5F)	_	127 (0×7F)	[delete]

类型 名称	类型名 长度	取值范围
スエロが	XII NX	マルロンロ

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$
长整型	long [int]	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$
长整型	long [int]	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
无符号整型	unsigned [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$
长整型	long [int]	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
无符号整型	unsigned [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
无符号短整型	unsigned short [int]	16 位	$0 \sim 2^{16} - 1$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$
长整型	long [int]	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
无符号整型	unsigned [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
无符号短整型	unsigned short [int]	16 位	$0 \sim 2^{16} - 1$
无符号长整型	unsigned long [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$
长整型	long [int]	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
无符号整型	unsigned [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
无符号短整型	unsigned short [int]	16 位	$0 \sim 2^{16} - 1$
无符号长整型	unsigned long [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
字符型	char	8 位	$0 \sim 255$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$
长整型	long [int]	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
无符号整型	unsigned [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
无符号短整型	unsigned short [int]	16 位	$0 \sim 2^{16} - 1$
无符号长整型	unsigned long [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
字符型	char	8 位	$0 \sim 255$
单精度浮点数	float	32 位	约 $\pm[10^{-38}, 10^{38}]$

类型名称	类型名	长度	取值范围
整型	int	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
短整型	short [int]	16 位	$-2^{15} \sim 2^{15} - 1$
长整型	long [int]	32 位	$-2^{31} \sim 2^{31} - 1$
无符号整型	unsigned [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
无符号短整型	unsigned short [int]	16 位	$0 \sim 2^{16} - 1$
无符号长整型	unsigned long [int]	32 位	$0 \sim 2^{32} - 1$
字符型	char	8 位	$0 \sim 255$
单精度浮点数	float	32 位	约 $\pm[10^{-38}, 10^{38}]$
双精度浮点数	double	64 位	约 $\pm[10^{-308}, 10^{308}]$

基本数据类型的常量表示

- ▶ 整数常量
- ▶ 浮点数常量
- ▶ 字符常量

▶ 计算机系统内部采用二进制表示

- ▶ 计算机系统内部采用二进制表示
- ▶ 但是 C 语言语法不支持用 2 进制表示常量

- ▶ 计算机系统内部采用二进制表示
- ▶ 但是 C 语言语法不支持用 2 进制表示常量

- ▶ 计算机系统内部采用二进制表示
- ▶ 但是 C 语言语法不支持用 2 进制表示常量

C语言语法支持的常量表示

▶ 10 进制常量表示

- ▶ 计算机系统内部采用二进制表示
- ▶ 但是 C 语言语法不支持用 2 进制表示常量

- ▶ 10 进制常量表示
 - ▶ 由 +, 符号, 0 ~ 9 组成

- ▶ 计算机系统内部采用二进制表示
- ▶ 但是 C 语言语法不支持用 2 进制表示常量

- ▶ 10 进制常量表示
 - ▶ 由 +, 符号, 0 ~ 9 组成
 - ▶ 不能以 0 开头

- ▶ 计算机系统内部采用二进制表示
- ▶ 但是 C 语言语法不支持用 2 进制表示常量

- ▶ 10 进制常量表示
 - ▶ 由 +, 符号, 0 ~ 9 组成
 - ▶ 不能以 0 开头
- ▶ 8 进制常量表示: 以 0 开头, 数字 0~7 组成的常量

- ▶ 计算机系统内部采用二进制表示
- ▶ 但是 C 语言语法不支持用 2 进制表示常量

- ▶ 10 进制常量表示
 - ▶ 由 +, 符号, 0 ~ 9 组成
 - ▶ 不能以 0 开头
- ▶ 8 进制常量表示: 以 0 开头, 数字 0~7 组成的常量
- ▶ 16 进制常量表示: 以 0x 或 0X 开头,数字 0~9、字母 a~f或 A~F组成的常量

由 +,- 符号, $0, 1, 2, \dots, 7$ 组成

▶ 必须以 0 开始 (和 10 进制表示区分开来了)

$\mathbf{h} + \mathbf{h} - \mathbf{符} = \mathbf{0}, 1, 2, \dots, 7$ 组成

- ▶ 必须以 0 开始(和 10 进制表示区分开来了)
- ► 右起第 k 位的权重是 8^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 8^k$$

$\mathbf{h} + \mathbf{h} - \mathbf{符} = \mathbf{0}, 1, 2, \dots, 7$ 组成

- ▶ 必须以 0 开始(和 10 进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 8^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 8^k$$

▶ C 语言数数的时候都是从 0 开始

由 +, - 符号, $0, 1, 2, \dots, 7$ 组成

- ▶ 必须以 0 开始(和 10 进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 8^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 8^k$$

▶ C 语言数数的时候都是从 0 开始

几个例子

$\mathbf{h} + \mathbf{h} - \mathbf{符} = \mathbf{h} +$

- 必须以 0 开始(和 10 进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 8^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 8^k$$

▶ C 语言数数的时候都是从 0 开始

几个例子

▶ 010, 10 等于几?

由 +, - 符号, $0, 1, 2, \dots, 7$ 组成

- 必须以 0 开始(和 10 进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 8^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 8^k$$

▶ C 语言数数的时候都是从 0 开始

几个例子

- ▶ 010, 10 等于几?
- ▶ -023 与 23 等干几?

由 +, - 符号, 0, 1, 2, ···, 9, A, B, C, D, E, F组成

▶ 必须以 0X 开始(以便与 8 进制, 10 进制表示区分开来了)

由 +, - 符号, 0, 1, 2, ···, 9, A, B, C, D, E, F 组成

- ▶ 必须以 0X 开始(以便与 8 进制, 10 进制表示区分开来了)
- ► 右起第 k 位的权重是 16^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 16^k$$

由 +, - 符号, 0, 1, 2, ···, 9, A, B, C, D, E, F 组成

- ▶ 必须以 0X 开始(以便与8进制,10进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 16^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 16^k$$

▶ 字母也可以小写: x, a, b, c, d, e, f

由 +, - 符号, 0, 1, 2, ···, 9, A, B, C, D, E, F 组成

- ▶ 必须以 0X 开始(以便与8进制,10进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 16^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 16^k$$

▶ 字母也可以小写: x, a, b, c, d, e, f

几个例子

由 +, - 符号, 0, 1, 2, ···, 9, A, B, C, D, E, F 组成

- ▶ 必须以 0X 开始(以便与 8 进制, 10 进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 16^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 16^k$$

▶ 字母也可以小写: x, a, b, c, d, e, f

几个例子

▶ 016, 16, 0×16 等于几?

由 +, - 符号, 0, 1, 2, ···, 9, A, B, C, D, E, F 组成

- ▶ 必须以 0X 开始(以便与8进制,10进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 16^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 16^k$$

▶ 字母也可以小写: x, a, b, c, d, e, f

几个例子

- ▶ 016, 16, 0×16 等于几?
- ▶ 013, -16, -0×12 等于几?

由 +, - 符号, 0, 1, 2, ···, 9, A, B, C, D, E, F 组成

- ▶ 必须以 0X 开始(以便与8进制,10进制表示区分开来了)
- ▶ 右起第 k 位的权重是 16^k

$$a_n a_{n-1} a_{n-2} \dots a_1 a_0 = \sum_{k=0}^n a_k 16^k$$

▶ 字母也可以小写: x, a, b, c, d, e, f

几个例子

- ▶ 016, 16, 0×16 等于几?
- ▶ 013, -16, -0×12 等于几?
- ► 0XFFFF 是什么?

采用后缀的方式表示扩展的整数类型

无符号	U	u	unsigned
长整型	L	I	long
无符号长整型	UL/LU	ul/lu	unsigned long

采用后缀的方式表示扩展的整数类型

无符号	U	u	unsigned
长整型	L	I	long
无符号长整型	UL/LU	ul/lu	unsigned long

举几个例子

ightharpoonup -12L, -123456789L, 12u, 034U

采用后缀的方式表示扩展的整数类型

无符号	U	u	unsigned
长整型	L	I	long
无符号长整型	UL/LU	ul/lu	unsigned long

- -12L, -123456789L, 12u, 034U
- ▶ 12LU、0X567LU

采用后缀的方式表示扩展的整数类型

无符号	U	u	unsigned
长整型	L	I	long
无符号长整型	UL/LU	ul/lu	unsigned long

- -12L, -123456789L, 12u, 034U
- ▶ 12LU、0X567LU
- ▶ 如果定义: short n = 123456789; 那么 n=?

采用后缀的方式表示扩展的整数类型

无符号	U	u	unsigned
长整型	L	I	long
无符号长整型	UL/LU	ul/lu	unsigned long

- -12L, -123456789L, 12u, 034U
- ▶ 12LU、0X567LU
- ▶ 如果定义: short n = 123456789; 那么 n=?
 - ightharpoonup n = -13035, why?

► 123456789 = 0x75bcd15

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断,留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断,留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ► 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断,留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ▶ 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断,留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ▶ 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

那么: n=?

▶ 第一个 bit 值为 1, 是符号位, 所以 n 的值是负的

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断, 留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ▶ 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

- ▶ 第一个 bit 值为 1, 是符号位, 所以 n 的值是负的
- ▶ 数值部分的反码为: 100 1101 0001 0100,

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断, 留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ▶ 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

- ▶ 第一个 bit 值为 1, 是符号位, 所以 n 的值是负的
- ▶ 数值部分的反码为: 100 1101 0001 0100,
- ▶ 原码为: 011 0010 1110 1011

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断, 留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ▶ 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

- ▶ 第一个 bit 值为 1, 是符号位, 所以 n 的值是负的
- ▶ 数值部分的反码为: 100 1101 0001 0100,
- ▶ 原码为: 011 0010 1110 1011
 - ▶ 写成 16 进制: 32eb

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断,留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ▶ 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

- ▶ 第一个 bit 值为 1, 是符号位, 所以 n 的值是负的
- ▶ 数值部分的反码为: 100 1101 0001 0100,
- ▶ 原码为: 011 0010 1110 1011
 - ▶ 写成 16 进制: 32eb
 - ▶ 写成 10 进制: $= 3 \times 16^3 + 2 \times 16^2 + 14 \times 16 + 11 = 13035$

- ► 123456789 = 0x75bcd15
- ▶ 超出 short 部分被截断,留下低位的 2 个字节 (short 是 2 个字节)
- ▶ 留下来的内容是 cd15 = 1100 1101 0001 0101, 即存储在 n 中的内容

- ▶ 第一个 bit 值为 1, 是符号位, 所以 n 的值是负的
- ▶ 数值部分的反码为: 100 1101 0001 0100,
- ▶ 原码为: 011 0010 1110 1011
 - ▶ 写成 16 进制: 32eb
 - **写成 10 进制**: $= 3 \times 16^3 + 2 \times 16^2 + 14 \times 16 + 11 = 13035$
- ▶ n = -13035

直接舍去溢出部分的内容

直接舍去溢出部分的内容

具体步骤:

▶ 将数值写下来, 并转成 16 进制表示 (每个 16 进制数占 4 个 bit, 半个字节)

直接舍去溢出部分的内容

具体步骤:

- ▶ 将数值写下来, 并转成 16 进制表示 (每个 16 进制数占 4 个 bit, 半个字节)
- ▶ 根据目标类型的所占字节数,舍去高位超出部分的字节

直接舍去溢出部分的内容

具体步骤:

- ▶ 将数值写下来, 并转成 16 进制表示 (每个 16 进制数占 4 个 bit, 半个字节)
- ▶ 根据目标类型的所占字节数,舍去高位超出部分的字节
- ▶ 保留的内容即为最后的结果。(最后如果需要, 转成 10 进制)

整数运算溢出的处理

▶ 整数的运算是在补码上进行的。

整数运算溢出的处理

- ▶ 整数的运算是在补码上进行的。
- ▶ 如果运算结果溢出了,那么舍去高位部分(方法同上)

▶ 数字字符: '0' '9'

▶ 数字字符: '0' '9'

▶ 小写字母: 'a' 'z'

▶ 数字字符: '0' '9'

▶ 小写字母: 'a' 'z'

▶ 大写字母: 'A' 'Z'

▶ 数字字符: '0' '9'

▶ 小写字母: 'a' 'z'

▶ 大写字母: 'A' 'Z'

▶ 其他可见字符: '+', '-', ...

▶ 数字字符: '0' '9'

▶ 小写字母: 'a' 'z'

▶ 大写字母: 'A' 'Z'

▶ 其他可见字符: '+', '-', ...

▶ 见 ASCII 码表

转义字符 \

字符	含义
\n	换行符
\t	横向跳格符,或制表符
	表示反斜杠字符本身 \
\"	双引号字符本身"
\'	单引号字符本身'
\ddd	1-3 位 8 进制数作为 ASCII 码所代表的字符
\ddd	例如
\xhh	1-2 位 16 进制数作为 ASCII 码所代表的字符

转义字符 \

字符	含义
\n	换行符
\t	横向跳格符,或制表符
\\	表示反斜杠字符本身 \
\"	双引号字符本身"
\'	单引号字符本身'
\ddd	1-3 位 8 进制数作为 ASCII 码所代表的字符
\uuu	例如
\xhh	1-2 位 16 进制数作为 ASCII 码所代表的字符

不要和 printf 函数里面% 混起来了

▶ % 是 printf/scanf 等输入输出函数约定的格式控制字符,是 他们特有的

转义字符 \

字符	含义
\n	换行符
\t	横向跳格符,或制表符
\\	表示反斜杠字符本身 \
\"	双引号字符本身"
\'	单引号字符本身'
\ddd	1-3 位 8 进制数作为 ASCII 码所代表的字符
\uuu	例如
\xhh	1-2 位 16 进制数作为 ASCII 码所代表的字符

不要和 printf 函数里面% 混起来了

- ▶ % 是 printf/scanf 等输入输出函数约定的格式控制字符,是 他们特有的
- ► 在 printf/scanf 等输入输出函数中用%% 表示一个%,与这里用 \\表示一个\方法雷同。

float

▶ float 只具有 7~8 个有效数字

double

float

- ▶ float 只具有 7~8 个有效数字
- ▶ float 的表示范围约: $\pm (10^{-38} \sim 10^{38})$

double

float

- ▶ float 只具有 7~8 个有效数字
- ▶ float 的表示范围约: $\pm (10^{-38} \sim 10^{38})$

double

► double 具有 15~16 个有效数字

float

- ▶ float 只具有 7~8 个有效数字
- ▶ float 的表示范围约: $\pm (10^{-38} \sim 10^{38})$

double

- ▶ double 具有 15~16 个有效数字
- ▶ double 的表示范围约: $\pm (10^{-308} \sim 10^{308})$

数值精度和取值范围

数值精度和取值范围是两个不同的概念

ightharpoonup float x = 1234567.89;

数值精度和取值范围

数值精度和取值范围是两个不同的概念

- ightharpoonup float x = 1234567.89;
 - ▶ 虽在取值范围内,但无法精确表达。

数值精度和取值范围

数值精度和取值范围是两个不同的概念

- ightharpoonup float x = 1234567.89;
 - 虽在取值范围内,但无法精确表达。
 - ▶ 因为 float 只有 7 个有效数字

- ► float x = 1234567.89;
 - ▶ 虽在取值范围内,但无法精确表达。
 - ▶ 因为 float 只有 7 个有效数字
- ► float y = 1.2e55;

- ► float x = 1234567.89;
 - ▶ 虽在取值范围内,但无法精确表达。
 - ▶ 因为 float 只有 7 个有效数字
- ▶ float y = 1.2e55;
 - ▶ y 的精度要求不高, 但超出取值范围。

- ightharpoonup float x = 1234567.89;
 - ▶ 虽在取值范围内,但无法精确表达。
 - ▶ 因为 float 只有 7 个有效数字
- ▶ float y = 1.2e55;
 - ▶ y 的精度要求不高,但超出取值范围。
 - ▶ 因为 float 最大数约为 10^{38}

- ightharpoonup float x = 1234567.89;
 - ▶ 虽在取值范围内,但无法精确表达。
 - ▶ 因为 float 只有 7 个有效数字
- ▶ float y = 1.2e55;
 - ▶ y 的精度要求不高,但超出取值范围。
 - ▶ 因为 float 最大数约为 10^{38}
- ▶ 并非所有实数都能在计算机中精确表示

- ightharpoonup float x = 1234567.89;
 - ▶ 虽在取值范围内,但无法精确表达。
 - ▶ 因为 float 只有 7 个有效数字
- ▶ float y = 1.2e55;
 - ▶ y 的精度要求不高, 但超出取值范围。
 - ▶ 因为 float 最大数约为 10^{38}
- ▶ 并非所有实数都能在计算机中精确表示
 - ▶ 最多表示 2³² 个 float

- ightharpoonup float x = 1234567.89;
 - ▶ 虽在取值范围内,但无法精确表达。
 - ▶ 因为 float 只有 7 个有效数字
- ▶ float y = 1.2e55;
 - ▶ y 的精度要求不高,但超出取值范围。
 - ▶ 因为 float 最大数约为 10^{38}
- ▶ 并非所有实数都能在计算机中精确表示
 - ▶ 最多表示 2³² 个 float
 - ▶ 最多表示 2⁶⁴ 个 double

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: -12345.678

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: -12345.678

▶ 科学计数法表示: 符号 + 尾数 e/E 指数

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: -12345.678

▶ 科学计数法表示: 符号 + 尾数 e/E 指数

► **例如**: -1.2345678*E*5

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: -12345.678

▶ 科学计数法表示: 符号 + 尾数 e/E 指数

▶ 例如: -1.2345678*E*5

▶ 一般表示数值很大,或者很小的数。

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: −12345.678

▶ 科学计数法表示: 符号 + 尾数 e/E 指数

▶ 例如: -1.2345678*E*5

一般表示数值很大,或者很小的数。

▶ 例如普朗克常量 6.026 × 10⁻²⁷ 可表示为: 6.026E-27, 或者 60.26E-28

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: -12345.678

▶ 科学计数法表示: 符号 + 尾数 e/E 指数

▶ 例如: -1.2345678*E*5

一般表示数值很大,或者很小的数。

▶ 例如普朗克常量 6.026×10^{-27} 可表示为: 6.026E-27, 或者 60.26E-28

▶ 实型常量的类型都是 double

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: -12345.678

▶ 科学计数法表示: 符号 + 尾数 e/E 指数

▶ 例如: -1.2345678*E*5

一般表示数值很大,或者很小的数。

▶ 例如普朗克常量 6.026×10^{-27} 可表示为: 6.026E-27, 或者 60.26E-28

▶ 实型常量的类型都是 double

▶ 如需表示 float 类型常量,可用 f 作为后缀。

▶ 普通表示: 符号 + 整数部分 + 小数点 + 小数部分

▶ 例如: -12345.678

▶ 科学计数法表示: 符号 + 尾数 e/E 指数

▶ 例如: -1.2345678*E*5

一般表示数值很大,或者很小的数。

▶ 例如普朗克常量 6.026×10^{-27} 可表示为: 6.026E-27, 或者 60.26E-28

▶ 实型常量的类型都是 double

如需表示 float 类型常量,可用 f 作为后缀。

► 例如: 3.14f, 5f

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

表达式

位运算 解析浮点数

运算符和优先级

在 C 语言中,输入输出是通过函数完成的

printf, scanf, getchar, putchar, 等等

在C语言中,输入输出是通过函数完成的

printf, scanf, getchar, putchar, 等等

printf 和 scanf 函数格式控制符

在 C 语言中, 输入输出是通过函数完成的

printf, scanf, getchar, putchar, 等等

printf 和 scanf 函数格式控制符

十进制	八进制	十六进制
%d	%o	%×
%u	%o	%×
%ld	%lo	%l×
%lu	%lo	%lx
	%d %u %ld	%d %o %u %o %ld %lo

在 C 语言中, 输入输出是通过函数完成的

printf, scanf, getchar, putchar, 等等

printf 和 scanf 函数格式控制符

▶ 扩展的整数格式

	十进制	八进制	十六进制
int	%d	%o	%×
unsigned	%u	%o	%x
long	%ld	%lo	%l×
unsigned long	%lu	%lo	%lx

▶ %d - 十进制输入输出一个整数

在 C 语言中, 输入输出是通过函数完成的

printf, scanf, getchar, putchar, 等等

printf 和 scanf 函数格式控制符

	十进制	八进制	十六进制
int	%d	%o	%×
unsigned	%u	%o	%×
long	%ld	%lo	%l×
unsigned long	%lu	%lo	%l×

- ▶ %d 十进制输入输出一个整数
- ▶ %u 十进制输入输出一个无符号整数

在 C 语言中,输入输出是通过函数完成的

printf, scanf, getchar, putchar, 等等

printf 和 scanf 函数格式控制符

	十进制	八进制	十六进制
int	%d	%o	%×
unsigned	%u	%o	%×
long	%ld	%lo	%l×
unsigned long	%lu	%lo	%lx

- ▶ %d 十进制输入输出一个整数
- ▶ %u 十进制输入输出一个无符号整数
- ▶ ‰ 八进制输入输出一个整数

在 C 语言中,输入输出是通过函数完成的

printf, scanf, getchar, putchar, 等等

printf 和 scanf 函数格式控制符

	十进制	八进制	十六进制
int	%d	%o	%×
unsigned	%u	%o	%x
long	%ld	%lo	%l×
unsigned long	%lu	%lo	%lx

- ▶ %d 十进制输入输出一个整数
- ▶ %u 十进制输入输出一个无符号整数
- ▶ ‰ 八进制输入输出一个整数
- ▶ %x 十六进制输入输出一个整数

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

10, 12, a

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

```
10, 12, a 10, 8, 16
```

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

```
10, 12, a
10, 8, 16
8. a
```

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

```
10, 12, a
10, 8, 16
8, a
```

注意:用‰ 和% 以及% 以 只能输出无符号整数

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

```
10, 12, a
10, 8, 16
8. a
```

注意: 用‰ 和‰ 以及‰ 只能输出无符号整数

```
▶ printf("%x, %o", -1, -1);
```

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

```
10, 12, a
10, 8, 16
8. a
```

注意: 用‰ 和‰ 以及‰ 只能输出无符号整数

- ▶ printf("%x, %o", -1, -1);
- ▶ 输出结果为: ffffffff, 3777777777

以下语句的输出是什么?

```
printf("%d, %o, %x\n", 10, 10, 10);
printf("%d, %d, %d\n", 10, 010, 0x10);
printf("%d, %x\n", 010, 012);
```

输出结果是:

```
10, 12, a
10, 8, 16
8. a
```

注意: 用‰ 和‰ 以及‰ 只能输出无符号整数

- ▶ printf("%x, %o", -1, -1);
- ▶ 输出结果为: ffffffff, 3777777777
- ► -1 的补码为 32 个 1, 采用‰ 输出的时候, 被解读为无符号的整数。按 16 进制为: ffffffff, 按 8 进制为: 3777777777

实数 float 和 double 的输入/输出

函数	数据类型	格式	含义
printf	float	%f	以小数形式输出浮点数 (保留 6 位小数)
printi	float	%e	以指数形式输出浮点数(小数点前
	Hoat	700	仅有 1 位非零数)
	float	%f	以小数形式或者指数形式输入浮点数
scanf	lioat	%e	以小数形式或有用数形式栅入行点数
Scalli	double	%lf	以小数形式或者指数形式输入浮点数
	double	%le	以小奴心入以有旧奴形入制八子总奴

输入 double 的时候,一定要用%lf 和%le

printf 函数格式化输出的位数/宽度控制

输出整数时,可以增加宽度控制

▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)

printf 函数格式化输出的位数/宽度控制

输出整数时,可以增加宽度控制

- ▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格

printf 函数格式化输出的位数/宽度控制

输出整数时,可以增加宽度控制

- ▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出

输出整数时,可以增加宽度控制

- ▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m,那么按实际宽度输出
- ▶ 如果输入: 17 17, 下面代码段的输出是什么?

输出整数时,可以增加宽度控制

- ▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m,那么按实际宽度输出
- ▶ 如果输入: 17 17, 下面代码段的输出是什么?

输出整数时,可以增加宽度控制

- %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 如果输入: 17 17, 下面代码段的输出是什么? printf("input a, b:"); scanf("%o%d", &a, &b); printf("%d%5d\n", a, b);

输出是: 15 ⊔ ⊔ ⊔ 17

输出整数时,可以增加宽度控制

- ▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 如果输入: 17 17, 下面代码段的输出是什么? printf("input a, b:"); scanf("%o%d", &a, &b); printf("%d%5d\n", a, b);

输出是: 15 □ □ □ 17

17 的左边补了三个空格

输出整数时,可以增加宽度控制

- ▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 如果输入: 17 17, 下面代码段的输出是什么? printf("input a, b:"); scanf("%o%d", &a, &b); printf("%d%5d\n", a, b);

输出是: 15 □ □ □ 17

17 的左边补了三个空格

▶ 整数输出的宽度控制还有: %mo、%mx、%mu 等等。例如

输出整数时,可以增加宽度控制

- %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 如果输入: 17 17, 下面代码段的输出是什么? printf("input a, b:"); scanf("%o%d", &a, &b); printf("%d%5d\n", a, b);

输出是: 15 □ □ □ 17

17 的左边补了三个空格

- ▶ 整数输出的宽度控制还有: %mo、%mx、%mu 等等。例如
 - printf("%5o%5x%6u\n", a, b, c);

输出整数时,可以增加宽度控制

- ▶ %md 指定输出的宽度为 m (即占据 m 个字符位置,包括符号位)
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 如果输入: 17 17, 下面代码段的输出是什么? printf("input a, b:"); scanf("%o%d", &a, &b); printf("%d%5d\n", a, b);

输出是: 15 □ □ □ 17

17 的左边补了三个空格

- ▶ 整数输出的宽度控制还有: %mo、%mx、%mu 等等。例如
 - printf("%5o%5x%6u\n", a, b, c);
 - ▶ 注意前文提到 o,x,u 只能输出正整数,以及如何处理负数的

输出浮点数时,也可以增加宽度控制

▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 下面代码段的输出是什么?

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 下面代码段的输出是什么?

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 下面代码段的输出是什么?

```
double d = 3.1415926;
printf("%f,%e\n", d, d);
printf("%5.3f,%5.2f,%.2f\n", d, d, d);
```

输出浮点数时,也可以增加宽度控制

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 下面代码段的输出是什么?

```
double d = 3.1415926;
printf("%f,%e\n", d, d);
printf("%5.3f,%5.2f,%.2f\n", d, d, d);
```

3.141593, 3.14159e + 00

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 下面代码段的输出是什么?

```
double d = 3.1415926;
printf("%f,%e\n", d, d);
printf("%5.3f,%5.2f,%.2f\n", d, d, d);
3.141593,3.14159e+00
3.142,\(\prime 3.14,3.14\)
```

输出浮点数时,也可以增加宽度控制

- ▶ %m.nf 指定输出的宽度为 m (即包括小数点和符号位), 其中小数点后面的宽度为 n
 - ▶ 如果数据的实际宽度小于 m, 那么左边补空格
 - ▶ 如果实际宽度大于 m, 那么按实际宽度输出
- ▶ 下面代码段的输出是什么?

 $3.142, \sqcup 3.14, 3.14$

```
double d = 3.1415926;
printf("%f,%e\n", d, d);
printf("%5.3f,%5.2f,%.2f\n", d, d, d);
3.141593,3.14159e+00
```

► 在%.2f 中没有指定总的宽度 m, 那么输出宽度为实际宽度。

▶ 调用 printf/scanf 函数, 用%c 格式控制

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符
- ▶ 假设输入: A bc< 回车 >, 那么以下代码的输出是什么?

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符
- ▶ 假设输入: A bc< 回车 >, 那么以下代码的输出是什么?

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符
- ▶ 假设输入: A bc< 回车 >, 那么以下代码的输出是什么?

```
scanf("%c%c%c", &a, &b, &c);
printf("%c%c%c", a, '#', b, '#', c);
```

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符
- ▶ 假设输入: A bc< 回车 >, 那么以下代码的输出是什么?

```
scanf("%c%c%c", &a, &b, &c);
printf("%c%c%c%c", a, '#', b, '#', c);
```

输出是: A#⊔#b

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符
- ▶ 假设输入: A bc< 回车 >, 那么以下代码的输出是什么?

```
scanf("%c%c%c", &a, &b, &c);
printf("%c%c%c%c", a, '#', b, '#', c);
```

输出是: A#□#b

字符输入输出需要注意:

▶ scanf 和 getchar 会将空格,回车当普通字符读入

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符
- ▶ 假设输入: A bc< 回车 >, 那么以下代码的输出是什么?

```
scanf("%c%c%c", &a, &b, &c);
printf("%c%c%c%c", a, '#', b, '#', c);
```

输出是: A#⊔#b

字符输入输出需要注意:

- ▶ scanf 和 getchar 会将空格,回车当普通字符读入
- ▶ printf 和 putchar 会将空格,回车当普通字符输出,输出回车符就是换行

- ▶ 调用 printf/scanf 函数,用%c 格式控制
- ▶ 调用 getchar/putchar 函数,输入和输出一个字符
- ▶ 假设输入: A bc< 回车 >, 那么以下代码的输出是什么?

```
scanf("%c%c%c", &a, &b, &c);
printf("%c%c%c%c", a, '#', b, '#', c);
```

输出是: A#⊔#b

字符输入输出需要注意:

- ▶ scanf 和 getchar 会将空格,回车当普通字符读入
- ▶ printf 和 putchar 会将空格,回车当普通字符输出,输出回车符就是换行
- ▶ 输出字符时,两侧没有单引号

字符类型的输出,例程 6-1

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    char ch, upper;
    while ( \operatorname{scanf}("\%c", \&ch) == 1 \&\& ch! = ' \ ) {
         if ( ch >= 'a' && ch <= 'z' ) {
             upper= ch - 'a' + 'A';
             printf("%c --> %c --> %d\n", ch,
                 upper, upper%10);
    return 0;
}
```

字符类型的输出, 例程 6-1

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    char ch, upper;
    while ( \operatorname{scanf}("\%c", \&ch) == 1 \&\& ch! = ' \ ) {
         if ( ch >= 'a' && ch <= 'z' ) {
             upper= ch - 'a' + 'A';
             printf("%c --> %c --> %d\n", ch,
                 upper, upper%10);
    return 0;
}
```

▶ scanf 返回值: 成功读取的数据个数

字符类型的输出,例程 6-1

```
#include <stdio.h>
int main(void)
₹
    char ch, upper;
    while ( scanf("%c", &ch) == 1 && ch! = ' \ ' ) {
        if ( ch >= 'a' \&\& ch <= 'z' ) {
             upper= ch - 'a' + 'A';
             printf("%c --> %c --> %d\n", ch,
                upper, upper%10);
    return 0;
}
```

▶ scanf 返回值:成功读取的数据个数▶ 字母小写 ⇒ 大写: c - 'a' + 'A'

字符类型的输出,例程 6-1

```
#include <stdio.h>
int main (void)
₹
    char ch, upper;
    while ( scanf("%c", &ch) == 1 && ch! = ' \ ' ) {
        if ( ch >= 'a' \&\& ch <= 'z' ) {
            upper= ch - 'a' + 'A';
            printf("%c --> %c --> %d\n", ch,
               upper, upper%10);
    return 0;
}
 ▶ scanf 返回值:成功读取的数据个数
 ▶ 字母小写 ⇒ 大写: c - 'a' + 'A'
```

▶ 字母大写 ⇒ 小写: c - 'A' + 'a'

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

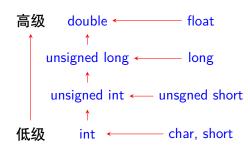
表达式

位运算 解析浮点数

运算符和优先级

自动类型转换、强制类型转换

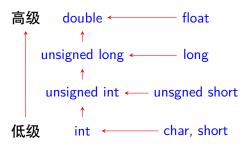
自动类型转换、强制类型转换



自动类型转换、强制类型转换

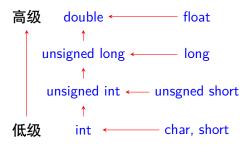
自动类型转换

▶ 水平方向的转换



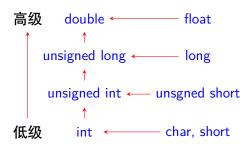
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ► char 和 short 自动转换为 int



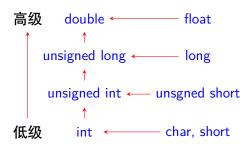
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int



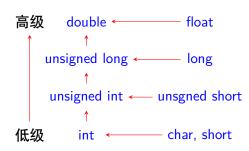
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int
 - ▶ long 自动转换为 unsigned long



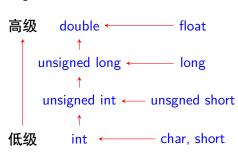
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int
 - ▶ long 自动转换为 unsigned long
 - ▶ float 自动转换为 double



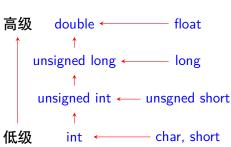
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int
 - ▶ long 自动转换为 unsigned long
 - ▶ float 自动转换为 double
- ▶ 垂直方向转换



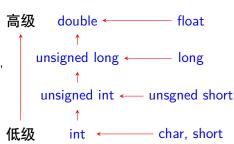
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int
 - ▶ long 自动转换为 unsigned long
 - ▶ float 自动转换为 double
- ▶ 垂直方向转换
 - 水平方向自动转换之后, 如果数据类型仍然不相同, 那么进行垂直方向的转换



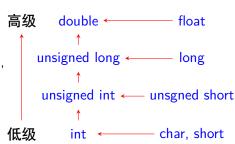
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int
 - ▶ long 自动转换为 unsigned long
 - ▶ float 自动转换为 double
- ▶ 垂直方向转换
 - 水平方向自动转换之后,如果数据类型仍然不相同,那么进行垂直方向的转换
- ▶ 自动转换的原则:



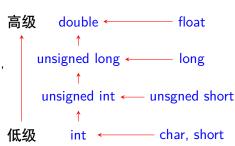
自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int
 - ▶ long 自动转换为 unsigned long
 - ▶ float 自动转换为 double
- ▶ 垂直方向转换
 - 水平方向自动转换之后,如果数据类型仍然不相同,那么进行垂直方向的转换
- ▶ 自动转换的原则:
 - ▶ 数据字节从短到长



自动类型转换、强制类型转换

- ▶ 水平方向的转换
 - ▶ char 和 short 自动转换为 int
 - ▶ unsigned short 自动转换为 unsigned int
 - ▶ long 自动转换为 unsigned long
 - ▶ float 自动转换为 double
- ▶ 垂直方向转换
 - 水平方向自动转换之后, 如果数据类型仍然不相同, 那么进行垂直方向的转换
- ▶ 自动转换的原则:
 - ▶ 数据字节从短到长
 - ▶ 表示范围从小到大



▶ 使用强制类型转换运算符,可以将一个表达式的值转换为给 定的类型

(类型名) 表达式;

▶ 使用强制类型转换运算符,可以将一个表达式的值转换为给 定的类型

(类型名) 表达式;

▶ 强制类型转换运算符: (类型名)

▶ 使用强制类型转换运算符,可以将一个表达式的值转换为给 定的类型

(类型名) 表达式;

- ▶ 强制类型转换运算符: (类型名)
- ▶ 是一种单目运算符,高于任何双目运算符的优先级

▶ 使用强制类型转换运算符,可以将一个表达式的值转换为给 定的类型

(类型名) 表达式;

- ▶ 强制类型转换运算符: (类型名)
- ▶ 是一种单目运算符,高于任何双目运算符的优先级
- ► 无论是何种类型转换,都是为了本次运算对数据进行临时转 换,并没有改变原来的数据

思考: 以下代码片段的输出是什么?

```
float x = 1.5;
printf("%f", (int)x + 1.8);
printf("%f", (int)(x+1.8));
printf("%d", (int)x);
printf("%d", x);
```

▶ printf 函数不会根据% 号后面的格式,进行类型转换

思考: 以下代码片段的输出是什么?

```
float x = 1.5;
printf("%f", (int)x + 1.8);
printf("%f", (int)(x+1.8));
printf("%d", (int)x);
printf("%d", x);
```

- ▶ printf 函数不会根据% 号后面的格式,进行类型转换
 - ▶ 因为加入类型转换代码 (进行类型转换)是编译器的工作

思考: 以下代码片段的输出是什么?

```
float x = 1.5;
printf("%f", (int)x + 1.8);
printf("%f", (int)(x+1.8));
printf("%d", (int)x);
printf("%d", x);
```

- ▶ printf 函数不会根据% 号后面的格式,进行类型转换
 - ▶ 因为加入类型转换代码 (进行类型转换)是编译器的工作
- ▶ 调用 printf 函数时,参数值被原封不动地复制给 printf 函数

思考:以下代码片段的输出是什么?

```
float x = 1.5;
printf("%f", (int)x + 1.8);
printf("%f", (int)(x+1.8));
printf("%d", (int)x);
printf("%d", x);
```

- ▶ printf 函数不会根据% 号后面的格式,进行类型转换
 - ▶ 因为加入类型转换代码 (进行类型转换)是编译器的工作
- ▶ 调用 printf 函数时,参数值被原封不动地复制给 printf 函数
- ► 然后在 printf 函数的代码中,按照% 号后面的格式对参数的 bit 值进行解释

思考: 以下代码片段的输出是什么?

```
float x = 1.5;
printf("%f", (int)x + 1.8);
printf("%f", (int)(x+1.8));
printf("%d", (int)x);
printf("%d", x);
```

- ▶ printf 函数不会根据% 号后面的格式,进行类型转换
 - ▶ 因为加入类型转换代码 (进行类型转换)是编译器的工作
- ▶ 调用 printf 函数时,参数值被原封不动地复制给 printf 函数
- ► 然后在 printf 函数的代码中,按照% 号后面的格式对参数的 bit 值进行解释
- ▶ 若% 格式与参数类型一致,那么可以保证输出结果正确

思考: 以下代码片段的输出是什么?

```
float x = 1.5;
printf("%f", (int)x + 1.8);
printf("%f", (int)(x+1.8));
printf("%d", (int)x);
printf("%d", x);
```

- ▶ printf 函数不会根据% 号后面的格式,进行类型转换
 - ▶ 因为加入类型转换代码 (进行类型转换)是编译器的工作
- ▶ 调用 printf 函数时,参数值被原封不动地复制给 printf 函数
- 然后在 printf 函数的代码中,按照%号后面的格式对参数的 bit 值进行解释
- ▶ 若%格式与参数类型一致,那么可以保证输出结果正确
- ▶ 否则,不能保证输出结果正确

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

表达式

位运算 解析浮点数

运算符和优先级

表达式

- ▶ 算术表达式
- ▶ 赋值表达式
- ▶ 关系表达式
- ▶ 逻辑表达式
- ▶ 条件表达式
- ▶ 逗号表达式
- ▶ 按位运算
- ▶ 其他运算

注意:表达式都是有值

▶ 双目运算符: + - * / %

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

▶ $x++ \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ **in the interval of th**

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

- \triangleright $x++ \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ in \mathbf{n} i
- $ightharpoonup + + x \iff$ 执行 x = x + 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

- \triangleright $x++ \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ in the proof of the
- ▶ $+ + x \iff$ 执行 x = x + 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

自减运算符: --

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

- \triangleright $x++ \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ 的值作为表达式的值,然后执行 x=x+1
- ▶ $+ + x \iff$ 执行 x = x + 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

自减运算符: --

▶ $x - - \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ 的值作为表达式的值,然后执行 x = x - 1

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

- \triangleright $x++ \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ in the proof of the
- ▶ $+ + x \iff$ 执行 x = x + 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

自减运算符: --

- ▶ $x - \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ 的值作为表达式的值,然后执行 x = x 1
- ▶ $--x \iff$ 执行 x = x 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

- \triangleright $x++ \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ in the proof of the
- ▶ $+ + x \iff$ 执行 x = x + 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

自减运算符: --

- ▶ $x - \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ 的值作为表达式的值,然后执行 x = x 1
- $ightharpoonup --x \iff$ 执行 x=x-1, 然后取 x 的值作为表达式的值

- ▶ 双目运算符: + * / %
- ▶ 单目运算符: + ++ --

自增运算符: ++

- \triangleright $x++ \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ in the proof of the
- ▶ $+ + x \iff$ 执行 x = x + 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

自减运算符: --

- ▶ $x - \iff \mathbf{N} \times \mathbf{n}$ 的值作为表达式的值,然后执行 x = x 1
- ▶ $--x \iff$ 执行 x = x 1, 然后取 x 的值作为表达式的值

++ 和 -- 要改变操作数的值,只能作用在变量上面,或者相当于变量的对象上(以后学习到的数组元素,或指针指向的元素)。 ++3 或者 (i+x)-- 都是非法的

优先级

▶ () 优先级最高,可以改变优先级

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - **▶ 算术乘除**: *, /, %

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加減: +, -

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加减: +, -
 - ▶ 关系: < > <= >=

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加减: +, -
 - ▶ 关系: < > <= >=
 - ▶ 关系: == != (低于大小判断)

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加减: +, -
 - ▶ 关系: < > <= >=
 - ▶ 关系: == != (低于大小判断)
 - ▶ 逻辑与: &&

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加减: +, -
 - ▶ 关系: < > <= >=
 - ▶ 关系: == != (低于大小判断)
 - ▶ 逻辑与: &&
 - ▶ 逻辑或: ||

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - **▶** 算术加减: +, −
 - ▶ 关系: < > <= >=
 - ▶ 关系: == != (低于大小判断)
 - ▶ 逻辑与: &&
 - ▶ 逻辑或: ||
- ▶ 条件表达式运算符: ?:

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加减: +, -
 - ▶ 关系: < > <= >=
 - ▶ 关系: == != (低于大小判断)
 - ▶ 逻辑与: &&
 - ▶ 逻辑或: ||
- 条件表达式运算符: ?:
 - ▶ < 条件表达式 > ? < 表达式 1> : < 表达式 2>

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加减: +, -
 - ▶ 关系: < > <= >=
 - ▶ 关系: == != (低于大小判断)
 - ▶ 逻辑与: &&
 - ▶ 逻辑或: ||
- ▶ 条件表达式运算符: ?:
 - ► < 条件表达式 > ? < 表达式 1> : < 表达式 2>
- ▶ 赋值运算符: =

- ▶ () 优先级最高,可以改变优先级
- ▶ 单目运算 > 双目 > 多目
 - ▶!(逻辑非)、-(取反)、++、--
- ▶ 算术运算 > 关系运算 > 逻辑运算 > 赋值运算
 - ▶ 算术乘除: *, /, %
 - ▶ 算术加减: +, -
 - ▶ 关系: < > <= >=
 - ▶ 关系: == != (低于大小判断)
 - ▶ 逻辑与: &&
 - ▶ 逻辑或: ||
- ▶ 条件表达式运算符: ?:
 - ▶ < 条件表达式 > ? < 表达式 1> : < 表达式 2>
- ▶ 赋值运算符: =
 - ▶ 以及各种复合赋值运算符

结合性: 同级的多个运算符, 按照结合性定义运算顺序

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- ▶ 从左 ⇒ 右结合: 其余的。这部分占大多数

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- ▶ 从左 ⇒ 右结合:其余的。这部分占大多数

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- 从左 ⇒ 右结合:其余的。这部分占大多数

举几个例子

 $-5 + 3\%2 \iff (-5) + (3\%2)$

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- 从左 ⇒ 右结合:其余的。这部分占大多数

- $-5 + 3\%2 \iff (-5) + (3\%2)$
- $3*5\%3 \Longleftrightarrow (3*5)\%3$

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- ▶ 从左 ⇒ 右结合:其余的。这部分占大多数

- $-5 + 3\%2 \iff (-5) + (3\%2)$
- $3*5\%3 \Longleftrightarrow (3*5)\%3$
- $-x++ \iff -(x++)$

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- 从左 ⇒ 右结合:其余的。这部分占大多数

- $-5 + 3\%2 \iff (-5) + (3\%2)$
- $ightharpoonup 3 * 5\%3 \iff (3 * 5)\%3$
- $-x++ \iff -(x++)$
 - ▶ 单目运算符,从右开始结合

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- 从左 ⇒ 右结合:其余的。这部分占大多数

- $-5 + 3\%2 \iff (-5) + (3\%2)$
- $ightharpoonup 3 * 5\%3 \iff (3 * 5)\%3$
- $-x++ \iff -(x++)$
 - ▶ 单目运算符,从右开始结合
 - ▶ 假设 x=6, 那么 -x++ 的值等于?, 之后 x 的值等于几?

结合性:同级的多个运算符,按照结合性定义运算顺序

- ▶ 从右 ⇒ 左结合: 单目运算符, 赋值运算符
- ▶ 从左 ⇒ 右结合:其余的。这部分占大多数

- $-5 + 3\%2 \iff (-5) + (3\%2)$
- $ightharpoonup 3 * 5\%3 \iff (3 * 5)\%3$
- $-x++ \iff -(x++)$
 - ▶ 单目运算符,从右开始结合
 - ▶ 假设 x=6,那么 -x++ 的值等于?,之后 x 的值等于几?
 - -6, 7

变量 = 表达式

▶ 首先计算右侧表达式的值

变量 = 表达式

- ▶ 首先计算右侧表达式的值
- ▶ 然后将这个值赋予左侧的变量

变量 = 表达式

- ▶ 首先计算右侧表达式的值
- ▶ 然后将这个值赋予左侧的变量
 - ▶ 如果类型不匹配,那么在赋值之前先将这个值转换为变量的 类型

变量 = 表达式

- ▶ 首先计算右侧表达式的值
- ▶ 然后将这个值赋予左侧的变量
 - 如果类型不匹配,那么在赋值之前先将这个值转换为变量的 类型
- ▶ 最后将被赋予的值作为本赋值表达式的值

变量 = 表达式

- ▶ 首先计算右侧表达式的值
- ▶ 然后将这个值赋予左侧的变量
 - 如果类型不匹配,那么在赋值之前先将这个值转换为变量的 类型
- ▶ 最后将被赋予的值作为本赋值表达式的值

变量 = 表达式

- ▶ 首先计算右侧表达式的值
- ▶ 然后将这个值赋予左侧的变量
 - 如果类型不匹配,那么在赋值之前先将这个值转换为变量的 类型
- ▶ 最后将被赋予的值作为本赋值表达式的值

举几个例子

ightharpoonup int n = 3.14 * 2

变量 = 表达式

- ▶ 首先计算右侧表达式的值
- ▶ 然后将这个值赋予左侧的变量
 - 如果类型不匹配,那么在赋值之前先将这个值转换为变量的 类型
- ▶ 最后将被赋予的值作为本赋值表达式的值

- ightharpoonup int n = 3.14 * 2
- float x = 10/4;

变量 复合赋值运算符 表达式

► x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式

- ► x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式

- ▶ x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ► x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式

- ▶ x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ► x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式

- x += 表达式 ←⇒ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ▶ x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式

变量 复合赋值运算符 表达式

- x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ▶ x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式
- ➤ x %= 表达式⇔ x = x % 表达式

变量 复合赋值运算符 表达式

- x += 表达式 ←⇒ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ► x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式
- ▶ x %= 表达式⇔ x = x % 表达式

举几个例子

► x += 5;

变量 复合赋值运算符 表达式

- ▶ x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ► x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式
- ▶ x %= 表达式⇔ x = x % 表达式

- ► x += 5;
- \triangleright x += x * 2 + y;

变量 复合赋值运算符 表达式

- x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ▶ x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式
- ▶ x %= 表达式⇔ x = x % 表达式

- ► x += 5:
- x += x * 2 + y;
- \triangleright x *= x;

变量 复合赋值运算符 表达式

- x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ▼ x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式
- ➤ x %= 表达式⇔ x = x % 表达式

- ► x += 5;
- x += x * 2 + y;
- ► x *= x;
- ▶ y *= x + 2;

变量 复合赋值运算符 表达式

- x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ▶ x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式
- ➤ x %= 表达式⇔ x = x % 表达式

- ► x += 5;
- x += x * 2 + y;
- ➤ x *= x;
- y *= x + 2;

变量 复合赋值运算符 表达式

- x += 表达式 ⇔ x = x + 表达式
- ▶ x -= 表达式 ⇔ x = x 表达式
- ▶ x *= 表达式 ⇔ x = x * 表达式
- ▶ x /= 表达式 ⇔ x = x / 表达式
- ➤ x %= 表达式⇔ x = x % 表达式

举几个例子

- ► x += 5;
- x += x * 2 + y;
- ► x *= x;
- y *= x + 2;

注意:首先计算右侧表达式的值,然后执行复合赋值

▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二

- ▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二
- ▶ 从右开始结合

- ▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二
- ▶ 从右开始结合

- ▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二
- ▶ 从右开始结合

再举几个例子

► x = y = z = 3; \iff x = (y = (z = 3));

- ▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二
- ▶ 从右开始结合

- $x = y = z = 3; \iff x = (y = (z = 3));$
- ► 假设 y = 2; 那么: x = y += z = 3; ⇔ x = (y += (z = 3));

- ▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二
- ▶ 从右开始结合

- $x = y = z = 3; \iff x = (y = (z = 3));$
- ▶ 假设 y = 2; 那么:
 x = y += z = 3; ← x = (y += (z = 3));
- \triangleright x = y + z = 5; \iff ????;

- ▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二
- ▶ 从右开始结合

- $x = y = z = 3; \iff x = (y = (z = 3));$
- ▶ 假设 y = 2; 那么: x = y += z = 3; ⇔ x = (y += (z = 3));
- \triangleright x = y + z = 5; \iff ????;
 - $ightharpoonup x = y + z = 5; \iff x = ((y+z) = 5);$

- ▶ 优先级非常低,几乎是最低的,倒数老二
- ▶ 从右开始结合

- $x = y = z = 3; \iff x = (y = (z = 3));$
- ▶ 假设 y = 2; 那么:
 x = y += z = 3; ← x = (y += (z = 3));
- \triangleright x = y + z = 5; \iff ???;
 - $x = y + z = 5; \iff x = ((y+z) = 5);$
 - ▶ 不能执行 y+z=5,因为 y+z 不是一个可赋值的变量

通过关系运算符连接起来的算式:

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住:比较大小要使用减法的)

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

举几个例子

► a > b == c

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住:比较大小要使用减法的)

- ► a > b == c
- ightharpoonup d = a > b

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

- ▶ a > b == c
- ightharpoonup d = a > b
- ▶ ch > 'a' + 1

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

- ightharpoonup a > b == c
- ightharpoonup d = a > b
- ightharpoonup ch > 'a' + 1
- ▶ d = a + b > c

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

- ▶ a > b == c
- ightharpoonup d = a > b
- ightharpoonup ch > 'a' + 1
- ▶ d = a + b > c
- ▶ 3 <= x <= 5

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

- ightharpoonup a > b == c
- ightharpoonup d = a > b
- ightharpoonup ch > 'a' + 1
- ▶ d = a + b > c
- ▶ 3 <= x <= 5
- ▶ b 1 == a != c

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

$$\iff$$
 (a > b) == c

- ightharpoonup d = a > b
- ightharpoonup ch > 'a' + 1
- ▶ d = a + b > c
- ▶ 3 <= x <= 5
- ▶ b 1 == a != c

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

$$ightharpoonup$$
 d = a > b

$$ightharpoonup$$
 ch > 'a' + 1

▶
$$d = a + b > c$$

$$\iff$$
 (a > b) == c

$$\iff$$
 d = (a > b)

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

$$ightharpoonup$$
 d = a > b

$$ightharpoonup$$
 ch > 'a' + 1

▶
$$d = a + b > c$$

$$\iff$$
 (a > b) == c

$$\iff$$
 d = (a > b)

$$\iff$$
 ch $>$ ('a' $+$ 1)

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

$$ightharpoonup$$
 d = a > b

$$ightharpoonup$$
 ch > 'a' + 1

▶
$$d = a + b > c$$

$$\iff$$
 (a > b) == c

$$\iff$$
 d = (a > b)

$$\iff$$
 ch $>$ ('a' $+$ 1)

$$\iff$$
 d = ((a + b) > c)

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

$$ightharpoonup$$
 d = a > b

$$ightharpoonup$$
 ch > 'a' + 1

▶
$$d = a + b > c$$

$$\iff$$
 (a > b) == c

$$\iff$$
 d = (a > b)

$$\iff$$
 ch $>$ ('a' + 1)

$$\iff$$
 d = ((a + b) > c)

$$\iff$$
 (3 <= x) <= 5

通过关系运算符连接起来的算式:

▶ 优先级仅次于 +-。(记住: 比较大小要使用减法的)

$$ightharpoonup$$
 d = a > b

$$ightharpoonup$$
 ch > 'a' + 1

▶
$$d = a + b > c$$

$$\iff$$
 (a > b) == c

$$\iff$$
 d = (a > b)

$$\iff$$
 ch $>$ ('a' $+$ 1)

$$\iff$$
 d = ((a + b) > c)

$$\iff$$
 (3 <= x) <= 5

$$\iff$$
 ((b - 1) == a) != c

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d; 那么下面表达式的值是多少?
```

► a > b == c

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;
```

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;
```

- ▶ a > b == c 值为 0
- ► d = a < b

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;
```

那么下面表达式的值是多少?

▶ a > b == c **值为** 0

▶ d = a < b **值为**1

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;
```

- ▶ d = a < b 值为 1
- ▶ ch > 'a' + 1

假设:

char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;

那么下面表达式的值是多少?

▶ d = a < b **值为**1

▶ ch > 'a' + 1 **值为** 1

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;
```

- ▶ a > b == c **值为** 0
- ▶ d = a < b **值为**1
- ▶ ch > 'a' + 1 值为 1
- ▶ d = a + b > c

假设:

char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;

- ▶ d = a < b 值为 1
- ▶ ch > 'a' + 1 值为 1
- ▶ d = a + b > c **值为** 1

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;
```

- ▶ d = a < b **值为**1
- ▶ ch > 'a' + 1 值为 1
- ▶ d = a + b > c 值为 1
- ▶ b 1 == a != c

假设:

char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;

- ▶ d = a < b **值为** 1
- ▶ ch > 'a' + 1 值为 1
- ▶ d = a + b > c 值为 1
- ▶ b 1 == a != c 值为 0

假设:

```
char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;
```

- ▶ d = a < b **值为**1
- ▶ ch > 'a' + 1 值为 1
- ▶ d = a + b > c 值为 1
- ▶ b-1 == a!= c **值为**0
- ▶ 3 <= x <= 5

假设:

char ch='w'; int x=10, a=2, b=3, c=1, d;

- ▶ a > b == c 值为 0
- ▶ d = a < b 值为 1
- ▶ ch > 'a' + 1 值为 1
- ▶ d = a + b > c 值为 1
- ▶ b-1 == a!= c 值为 0
- ▶ 3 <= x <= 5 **值为** 1

逻辑运算

逻辑运算的对象为逻辑值,逻辑运算的结果:真、假

逻辑运算的对象为逻辑值,逻辑运算的结果:真、假

▶ 真: 1

逻辑运算的对象为逻辑值,逻辑运算的结果:真、假

▶ 真: 1 ▶ 假: 0

逻辑与: &&

a && b 为真 ⇔ a 和 b 都为真

逻辑运算的对象为逻辑值,逻辑运算的结果:真、假

▶ 真: 1
▶ 假: 0

逻辑与: &&

a & & b 为真 ⇔ a 和 b 都为真

逻辑或: ||

a || b 为真 ⇔ a 和 b 至少一个为真 (a,b 不全为假)

逻辑运算的对象为逻辑值,逻辑运算的结果:真、假

▶ 真: 1
▶ 假: 0

逻辑与: &&

a && b 为真 ⇔ a 和 b 都为真

逻辑或: ||

a || b 为真 ⇔ a 和 b 至少一个为真 (a,b 不全为假)

逻辑非:!(惊叹号)

!a 为真 ⇔ a 为假 !a 为假 ⇔ a 为真

判断字符 ch 是否为数字字符

```
ch>='0' && ch<='9'

if( ch>='0' && ch <='9' )
    printf("It is a digital\n");
else
    printf("It is NOT a digital\n");</pre>
```

判断字符 ch 是否为小写字母

ch>= 'a' && ch<= 'z'

判断字符 ch 是否为小写字母

判断字符 ch 是否为大写字母

$$ch >= 'A' \&\& ch <= 'Z'$$

判断字符 ch 是否为小写字母

判断字符 ch 是否为大写字母

$$ch >= 'A'$$
 && $ch <= 'Z'$

判断字符 ch 是否为写字母

```
(ch>='a' \&\& ch<='z') \mid \mid (ch>='A' \&\& ch<='Z')
```

优先级

▶! (逻辑非)

- ▶! (逻辑非)
- ▶ 算术运算符

- ▶! (逻辑非)
- ▶ 算术运算符
- ▶ 关系运算符

- ▶! (逻辑非)
- ▶ 算术运算符
- ▶ 关系运算符
- ▶ && (逻辑与)

- ▶! (逻辑非)
- ▶ 算术运算符
- ▶ 关系运算符
- ▶ && (逻辑与)
- ▶ || (逻辑或)

- ▶! (逻辑非)
- ▶ 算术运算符
- ▶ 关系运算符
- ▶ && (逻辑与)
- ▶ || (逻辑或)
- ▶ 赋值运算符

优先级

- ▶! (逻辑非)
- ▶ 算术运算符
- ▶ 关系运算符
- ▶ && (逻辑与)
- ▶ || (逻辑或)
- ▶ 赋值运算符

结合性

从左开始结合

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

```
► a && b
```

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

```
► a && b (
```

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b
- ► a || b && c

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

```
► a && b
```

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b (
- ▶ a || b && c 1
- ► !a && b

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b (
- ► a || b && c 1
- ▶ !a && b

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b (
- ► a || b && c 1
- ▶ !a && b (
- ► a || 3+10 && 2

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b 0
- ▶ a || b && c
- ▶ !a && b
- ► a || 3+10 && 2 1

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b (
- ► a || b && c 1
- ▶ !a && b
- ▶ a || 3+10 && 2 1
- ightharpoonup!(x == 2)

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b (
- ► a || b && c 1
- ▶ !a && b
- ► a || 3+10 && 2 1
- ► !(x == 2)

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b
- ► a || b && c
- ▶ !a && b
- ▶ a || 3+10 && 2 1
- ▶ !(x == 2) 1
- |x| = 2

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b
- ► a || b && c 1
- ▶ !a && b (
- ▶ a || 3+10 && 2 1
- ► !(x == 2) 1
- ▶ !x == 2

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b
- ► a || b && c 1
- ▶ !a && b
- ▶ a || 3+10 && 2 1
- ► !(x == 2) 1
- ▶ !x == 2 0
- ► ch || b

用逻辑运算符将关系表达式或逻辑量连接起来的式子

假设定义了如下变量:

```
char ch = 'w';
int a = 2, b = 0, c = 0;
float x = 3.0;
```

- ▶ a && b
- ▶ a || b && c
- ▶ !a && b (
- ▶ a || 3+10 && 2 1
- ► !(x == 2) 1
- ▶ !x == 2 0
- ► ch || b 1

```
int fa()
{
    printf("A");
    return 1;
}
int fb()
{
    printf("B");
    return 1;
}
```

```
int fa()
{
    printf("A");
    return 1;
}
int fb()
{
    printf("B");
    return 1;
}
```

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n");
```

```
int fa()
{
    printf("A");
    return 1;
}
int fb()
{
    printf("B");
    return 1;
}
```

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n"); ABC
```

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n"); ABC
if( ! fa() && fb() ) printf("C\n");
```

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n"); ABC
if( ! fa() && fb() ) printf("C\n"); A
```

```
int fa()
{
    printf("A");
    return 1;
}
int fb()
{
    printf("B");
    return 1;
}
```

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n"); ABC
if( ! fa() && fb() ) printf("C\n"); A
if( fa() || fb() ) printf("C\n");
```

```
int fa()
{
    printf("A");
    return 1;
}
int fb()
{
    printf("B");
    return 1;
}
```

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n"); ABC
if( ! fa() && fb() ) printf("C\n"); A
if( fa() || fb() ) printf("C\n"); AC
```

```
int fa()
{
    printf("A");
    return 1;
}
int fb()
{
    printf("B");
    return 1;
}
```

假设定义了上述两个函数,思考:下列程序的输出是什么?

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n"); ABC
if( ! fa() && fb() ) printf("C\n"); A
if( fa() || fb() ) printf("C\n"); AC
if( ! fa() || fb() ) printf("C\n");
```

假设定义了上述两个函数,思考:下列程序的输出是什么?

```
if( fa() && fb() ) printf("C\n"); ABC
if( ! fa() && fb() ) printf("C\n"); A
if( fa() || fb() ) printf("C\n"); AC
if( ! fa() || fb() ) printf("C\n"); ABC
```

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

▶ 先计算 exp1 的值

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ► 若 exp1 的值为 0,则 exp1 && exp2 的值为 0,《结束》

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ▶ 若 exp1 的值为 0,则 exp1 && exp2 的值为 0,《结束》
- ► 否则, 计算 exp2 的值, 作为 exp1 && exp2 的值

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ► 若 exp1 的值为 0, 则 exp1 && exp2 的值为 0, 《结束》
- ▶ 否则, 计算 exp2 的值, 作为 exp1 && exp2 的值

表达式: exp1 || exp2 的计算过程

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ▶ 若 exp1 的值为 0,则 exp1 && exp2 的值为 0,《结束》
- ▶ 否则, 计算 exp2 的值, 作为 exp1 && exp2 的值

表达式: exp1 || exp2 的计算过程

▶ 先计算 exp1 的值

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ► 若 exp1 的值为 0, 则 exp1 && exp2 的值为 0, 《结束》
- ▶ 否则, 计算 exp2 的值, 作为 exp1 && exp2 的值

表达式: exp1 || exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ▶ 若 exp1 的值为 1,则表达式的值为 1,《结束》

从左至右开始计算,当可以提前确定表达式值的时候, 停止后面的计算

表达式: exp1 && exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ▶ 若 exp1 的值为 0, 则 exp1 && exp2 的值为 0, 《结束》
- ▶ 否则,计算 exp2 的值,作为 exp1 && exp2 的值

表达式: exp1 || exp2 的计算过程

- ▶ 先计算 exp1 的值
- ▶ 若 exp1 的值为 1,则表达式的值为 1,《结束》
- ► 否则, 计算 exp2 的值, 作为 exp1 || exp2 的值

▶ x 为零

- ▶ x 为零
 - ► x == 0

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x
- ► x 不为零

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x
- ▶ × 不为零
 - ► x != 0

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x
- ▶ × 不为零
 - ► x != 0
 - **>**

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x
- ▶ × 不为零
 - ► x != 0
 - X
- ▶ x 和 y 不同时为零

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x
- ▶ × 不为零
 - ► x != 0
 - X
- ▶ x 和 y 不同时为零
 - \triangleright !(x == 0 && y==0)

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x
- ▶ x 不为零
 - ► x != 0
 - **>** x
- ▶ × 和 y 不同时为零
 - (x == 0 && y==0)
 - ► x!= 0 || y!=0

- ▶ x 为零
 - ► x == 0
 - ▶ !x
- ▶ x 不为零
 - ► x != 0
 - X
- ▶ x 和 y 不同时为零
 - (x == 0 && y==0)
 - ► x != 0 || y!=0
 - ► x || y

exp1 ? exp2 : exp3

exp1 ? exp2 : exp3

条件表达式的计算

exp1 ? exp2 : exp3

条件表达式的计算

```
if( expr1为真 )
条件表达式的值为expr2的值
else
条件表达式的值为expr3的值
```

exp1 ? exp2 : exp3

条件表达式的计算

```
if( expr1为真 )
条件表达式的值为expr2的值
else
条件表达式的值为expr3的值
```

exp1 ? exp2 : exp3

条件表达式的计算

```
if( expr1 为 真 )
条件表达式的值为 expr2的值
else
条件表达式的值为 expr3的值
```

```
y = a > b ? a : b; /*将a,b的最大值赋值给y*/
y = a < b ? a : b; /*将a,b的最小值赋值给y*/
```

exp1 ? exp2 : exp3

条件表达式的计算

```
if( expr1 为 真 )
条件表达式的值为 expr2的值
else
条件表达式的值为 expr3的值
```

```
y = a > b ? a : b; /*将a,b的最大值赋值给y*/
y = a < b ? a : b; /*将a,b的最小值赋值给y*/
/* 将a、b、c中的最大值赋值给y */
y = a > b ? (a>c?a:c) : (b>c?b:c); /*嵌套*/
```

expr1, expr2,, exprN

用逗号,分隔开来的若干个表达式的排列

▶ 依次计算 expr 1, expr 2, ·····, exprN

expr1, expr2, ..., exprN

用逗号,分隔开来的若干个表达式的排列

- ▶ 依次计算 expr 1, expr 2, ·····, exprN
- ▶ 并将最后一个表达式 exprN 的值作为逗号表达式的值.

expr1, expr2,, exprN

用逗号,分隔开来的若干个表达式的排列

- ▶ 依次计算 expr 1, expr 2, ·····, exprN
- ▶ 并将最后一个表达式 exprN 的值作为逗号表达式的值.
- ▶ 逗号运算符的优先级最低

expr1, expr2,, exprN

用逗号,分隔开来的若干个表达式的排列

- ▶ 依次计算 expr 1, expr 2, ·····, exprN
- ▶ 并将最后一个表达式 exprN 的值作为逗号表达式的值.
- ▶ 逗号运算符的优先级最低

expr1, expr2,, exprN

用逗号, 分隔开来的若干个表达式的排列

- ▶ 依次计算 expr 1, expr 2, ·····, exprN
- ▶ 并将最后一个表达式 exprN 的值作为逗号表达式的值.
- ▶ 逗号运算符的优先级最低

```
int a, b, c;
a=2, b=3, c=a+b;
```

过去我们写下面的循环:

```
sum = 0;
k = 0;
for( j = 0;  j<100; j++) {
    sum += j * k;
    k += 2;
}</pre>
```

采用逗号表达式,现在可以这样写:

```
for( sum = 0, j = 0, k = 0; j<100; j++, k+=2)

sum += j * k;
```

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

表达式

位运算

解析浮点数

运算符和优先级

位运算

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

位运算

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

▶ 按位反 ~

位运算

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

- ▶ 按位反 ~
- ▶ 按位与 &

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

- ▶ 按位反 ~
- ▶ 按位与 &
- ▶ 按位或 |

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

- ▶ 按位反 ~
- ▶ 按位与 &
- ▶ 按位或 |
- ► 按位异或 ^

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

- ▶ 按位反 ~
- ▶ 按位与 &
- ▶ 按位或 |
- ▶ 按位异或 [^]

移位运算 - 在数据的所有的 bit 位依次进行移位

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

- ▶ 按位反 ~
- ▶ 按位与 &
- ▶ 按位或 |
- ▶ 按位异或 [^]

移位运算 - 在数据的所有的 bit 位依次进行移位

▶ 左移位 <<

位运算是定义在整数类型数据上的一种运算,包括:

位逻辑运算 - 在数据的每一位 bit 上独立进行运算

- ▶ 按位反 ~
- ▶ 按位与 &
- ▶ 按位或 |
- ▶ 按位异或 [^]

移位运算 - 在数据的所有的 bit 位依次进行移位

- ▶ 左移位 <<
- ▶ 右移位 >>

考虑两个 8 位整数 (16 位和 32 位整数也一样):

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

► 按位反: ~ a = 11110100

考虑两个 8 位整数 (16 位和 32 位整数也一样):

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ▶ 按位反: ~ a = 11110100
- ► 按位与: a & b = 00001001

考虑两个 8 位整数 (16 位和 32 位整数也一样):

$$\begin{array}{l} a = 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \\ b = 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \end{array}$$

▶ 按位反: ~ a = 11110100

▶ 按位与: a & b = 00001001

► 按位或: a | b = 01101111

考虑两个 8 位整数 (16 位和 32 位整数也一样):

$$\begin{array}{l} a = 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \\ b = 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \end{array}$$

▶ 按位反: ~ a = 11110100

▶ 按位与: a & b = 00001001

▶ 按位或: a | b = 01101111

▶ 按位异或: a ^ b = 01100110

考虑两个 8 位整数 (16 位和 32 位整数也一样):

$$\begin{array}{l} a = 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \\ b = 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \end{array}$$

- ▶ 按位反: ~ a = 11110100
- ▶ 按位与: a & b = 00001001
- ▶ 按位或: a | b = 01101111
- ▶ 按位异或: a^b = 01100110
 - ▶ 互异为真

- ^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:
- $1 \oplus 1 = 0;$
- $0 \oplus 0 = 0$;
- $1\oplus 0=1;$
- $0 \oplus 1 = 1;$
- $a \oplus b =$ 末位 (a + b)

- ^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:
- $1 \oplus 1 = 0$;
- $0 \oplus 0 = 0$;
- $1\oplus 0=1;$
- $0 \oplus 1 = 1;$ a \oplus b = 末位 (a + b)

异或运算个具有可结合性,证明:

► a ^ b ^ c = 末位 (a + b) ^ c

- ^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:
- $1 \oplus 1 = 0$;
- $0 \oplus 0 = 0$;
- $1\oplus 0=1;$
- $0 \oplus 1 = 1;$ a \oplus b = 末位 (a + b)

异或运算个具有可结合性,证明:

► a ^ b ^ c = 末位 (a + b) ^ c = 末位 (a + b + c)

- ^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:
- $1 \oplus 1 = 0;$
- $0 \oplus 0 = 0$;
- $1\oplus 0=1;$
- $0 \oplus 1 = 1;$
- $a \oplus b = 末位 (a + b)$

异或运算个具有可结合性,证明:

- ► a ^ b ^ c = 末位 (a + b) ^ c = 末位 (a + b + c)
- ► a ^ (b ^ c) = a ^ 末位 (b + c)

- ^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:
- $1 \oplus 1 = 0;$
- $0 \oplus 0 = 0$:
- $1\oplus 0=1;$
- $0\oplus 1=1$;
- $a \oplus b =$ **末位** (a + b)

异或运算 ^ 具有可结合性, 证明:

- ▶ $a \hat{b} c =$ 末位 (a + b) c = 末位 (a + b + c)
- ► a ^ (b ^ c) = a ^ 末位 (b + c) = 末位 (a + b + c)

^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:

- $1\oplus 1=0;$
- $0 \oplus 0 = 0;$
- $1\oplus 0=1;$
- $0\oplus 1=1;$
- $a \oplus b =$ 末位 (a + b)

异或运算个具有可结合性,证明:

- ► a ^ b ^ c = 末位 (a + b) ^ c = 末位 (a + b + c)
- ► a ^ (b ^ c) = a ^ 末位 (b + c) = 末位 (a + b + c) 因此 a ^ b ^ c = a ^ (b ^ c)

^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:

- $1 \oplus 1 = 0;$
- $0 \oplus 0 = 0;$
- $1 \oplus 0 = 1$;
- $0 \oplus 1 = 1;$ a \oplus b = 末位 (a + b)

异或运算个具有可结合性,证明:

- ▶ a ^ b ^ c = 末位 (a + b) ^ c = 末位 (a + b + c)
- ► a^(b^c) = a^ 末位 (b + c) = 末位 (a + b + c) 因此 a^b^c = a^(b^c)

^ 可以理解为抛弃进位的加法。例如:

```
1 \oplus 1 = 0:
```

$$0 \oplus 0 = 0$$
;

$$1 \oplus 0 = 1$$
;

$$0 \oplus 1 = 1;$$

a \oplus b = 末位 (a + b)

异或运算 ^ 具有可结合性, 证明:

- ▶ a ^ b ^ c = 末位 (a + b) ^ c = 末位 (a + b + c)
- ▶ a ^ (b ^ c) = a ^ 末位 (b + c) = 末位 (a + b + c) 因此 a ^ b ^ c = a ^ (b ^ c)

异或运算 ^ 具有可交换性:

$$a \hat{b} = b \hat{a}$$

▶ 按位与、或、异或都是可交换的

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ► a & b = b & a

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ightharpoonup a & 0 = 0;

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ► a & 0 = 0; a & $\sim 0 = a$;

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ► a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ▶ a & 0 = 0; a & $\sim 0 = a$;
- ► $a \mid 0 = a$;

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ► a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ▶ a & 0 = 0; a & $\sim 0 = a$;
- ▶ $a \mid 0 = a;$ $a \mid \sim 0 = \sim 0;$

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ► a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ▶ a & 0 = 0; a & $\sim 0 = a$;
- ▶ $a \mid 0 = a;$ $a \mid \sim 0 = \sim 0;$
- ightharpoonup a $^{\circ}$ 0 = a;

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ▶ a & 0 = 0; a & $\sim 0 = a$;
- ▶ $a \mid 0 = a;$ $a \mid \sim 0 = \sim 0;$
- ▶ $a \cdot 0 = a;$ $a \cdot \sim 0 = \sim a;$

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ▶ a & 0 = 0; a & $\sim 0 = a$;
- ▶ $a \mid 0 = a;$ $a \mid \sim 0 = \sim 0;$
- ▶ $a \hat{\ } 0 = a;$ $a \hat{\ } \sim 0 = \sim a;$
- ► a & a = a;

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ightharpoonup a & 0 = 0;
- a & \sim 0 = a;
- ightharpoonup a | 0 = a;
- a $\mid \sim 0 = \sim 0$;
- ightharpoonup a $\hat{}$ 0 = a;
- a $^{\smallfrown}\sim 0=\sim$ a;
- ► a & a = a;
- a & \sim a = 0;

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ightharpoonup a & 0 = 0;
- a & \sim 0 = a;
- ightharpoonup a | 0 = a;

 $a \mid \sim 0 = \sim 0;$ $a \land \sim 0 = \sim a;$

- ightharpoonup a $\hat{}$ 0 = a;
 - a & \sim a = 0;
- a & a = a;a | a = a;

. . . .

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ► a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ightharpoonup a & 0 = 0;
- a & \sim 0 = a;
- ightharpoonup a | 0 = a;

 $a \mid \sim 0 = \sim 0;$ $a \land \sim 0 = \sim a;$

- ightharpoonup a $^{\circ}$ 0 = a;
 - a & \sim a = 0:
- a & a = a;a | a = a;
- $a \mid \sim a = \sim 0;$

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ightharpoonup a & 0 = 0;
- a & \sim 0 = a;
- ightharpoonup a | 0 = a;

 $a \mid \sim 0 = \sim 0;$ $a \land \sim 0 = \sim a;$

- a ^ 0 = a;a & a = a;
- a & \sim a = 0:
- ▶ a | a = a;

 $a \mid \sim a = \sim 0$;

ightharpoonup a $\hat{}$ a = 0;

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ► a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ightharpoonup a & 0 = 0;
- a & $\sim 0=$ a;
- ightharpoonup a | 0 = a;

a $| \sim 0 = \sim 0$;

- ightharpoonup a $^{\circ}$ 0 = a;
- $a \ ^{\sim} 0 = \sim a;$ $a \ \& \sim a = 0;$
- ▶ a & a = a;
- $a \mid \sim a = \sim 0$:
- a | a = a;a ^ a = 0;

 $a^{\sim}a = \sim 0;$

- ▶ 按位与、或、异或都是可交换的
 - ▶ a & b = b & a
- ▶ 按位与、或、异或都是可结合的
 - ► a & b & c = a & (b & c)
- ightharpoonup a & 0 = 0;
 - a & \sim 0 = a;
- ightharpoonup a | 0 = a;

a | \sim 0 = \sim 0; a $\hat{}$ \sim 0 = \sim a:

- a ^ 0 = a;a & a = a;
- a & \sim a = 0;
- ► a | a = a;
- $a \mid \sim a = \sim 0$;
- ightharpoonup a $\hat{}$ a = 0;

- a $\hat{\ }\sim$ a = \sim 0;
- ightharpoonup a $\hat{}$ b $\hat{}$ b = a;

考虑两个 8 位整数 (16 位和 32 位整数也一样):

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

► 左移位 a << 1 = 00010110

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ▶ 左移位 a << 1 = 00010110
 - ▶ 右侧补 0

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ▶ 左移位 a << 1 = 00010110</p>
 ▶ 右侧补 0
- ► 右移位 a >> 1 = 00000101 b >> 2 = 0001101

$$\begin{array}{l} \mathsf{a} = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ \mathsf{b} = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ► 左移位 a << 1 = 00010110
 - ▶ 右侧补 0
- ▶ 右移位 a >> 1 = 00000101 b >> 2 = 00011011
 - ▶ 对于无符号的数,左侧补 0

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ▶ 左移位 a << 1 = 00010110
 - ▶ 右侧补 0
- ► 右移位 a >> 1 = 0 0 0 0 0 1 0 1 b >> 2 = 0 0 0 1 1 0 1 1
 - ▶ 对于无符号的数,左侧补 0
 - ▶ 对于有符号的数

$$\begin{array}{l} a = 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \\ b = 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \end{array}$$

- ▶ 左移位 a << 1 = 00010110</p>
 - ▶ 右侧补 0
- ► 右移位 a >> 1 = 0 0 0 0 0 1 0 1 b >> 2 = 0 0 0 1 1 0 1 1
 - ▶ 对于无符号的数,左侧补 0
 - ▶ 对于有符号的数
 - ▶ 左侧既可以填充 0,

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ▶ 左移位 a << 1 = 00010110</p>
 - ▶ 右侧补 0
- ▶ 右移位 a >> 1 = 00000101 b >> 2 = 00011011
 - ▶ 对于无符号的数,左侧补 0
 - ▶ 对于有符号的数
 - ▶ 左侧既可以填充 0,
 - ▶ 也可以复制符号位上的值。

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ▶ 左移位 a << 1 = 00010110
 - ▶ 右侧补 0
- ▶ 右移位 a >> 1 = 00000101 b >> 2 = 00011011
 - ▶ 对于无符号的数, 左侧补 0
 - ▶ 对于有符号的数
 - ▶ 左侧既可以填充 0,
 - ▶ 也可以复制符号位上的值。
 - ► C 语言没有规定,取决于编译器的实现。(大部分编译器复制符号位上的值)

$$\begin{array}{l} a = 0 \; 0 \; 0 \; 0 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \\ b = 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \; 1 \; 0 \; 1 \end{array}$$

- ▶ 左移位 a << 1 = 00010110
 - ▶ 右侧补 0
- ► 右移位 a >> 1 = 0 0 0 0 0 1 0 1 b >> 2 = 0 0 0 1 1 1 1 1 1
 - ▶ 对于无符号的数, 左侧补 0
 - ▶ 对于有符号的数
 - 左侧既可以填充 0,
 - ▶ 也可以复制符号位上的值。
 - ► C 语言没有规定,取决于编译器的实现。(大部分编译器复制符号位上的值)
 - ▶ 应该避免对有符号数进行右移运算

移位运算的性质

对于无符号的整数,移位与2的关系

移位运算的性质

对于无符号的整数,移位与 2 的关系

▶ 左移 1 位 ⇔ ×2

移位运算的性质

对于无符号的整数,移位与2的关系

- ▶ 左移 1 位 $\Longleftrightarrow \times 2$
- ▶ 右移 1 位 ⇔ ÷2 (在不发生溢出的时候)

位运算与赋值运算复合

- ▶ &= 例如: a &= b ⇔ a = a & b
- ▶ |= 例如: a |= b ⇔ a = a | b
- ▶ ^= 例如: a ^= b ⇔ a = a ^ b
- ▶ >>= 例如: a >>= n ⇔ a = a >> n
- ► <<= 例如: a <<= n ⇔ a = a << n</p>

位运算与赋值运算复合

- ► &= 例如: a &= b ⇔ a = a & b
- ▶ |= 例如: a |= b ⇔ a = a | b
- ▶ ^= 例如: a ^= b ⇔ a = a ^ b
- ► >>= 例如: a >>= n ⇔ a = a >> n
- ▶ <<= 例如: a <<= n ⇔ a = a << n

这些复合赋值运算符和其它的赋值运算符具有相同的优先级和结 合性

```
int a = 1, b = 2;
```

标准的交换步骤

```
int temp;
temp = a;
a = b;
b = temp;
```

```
int a = 1, b = 2;
```

标准的交换步骤

```
int temp;
temp = a;
a = b;
b = temp;
```

需要定义和使用一 个临时变量 temp

```
int a = 1, b = 2;
```

标准的交换步骤

```
int temp;
temp = a;
a = b;
b = temp;
```

需要定义和使用一 个临时变量 temp

```
a = a ^ b;
b = b ^ a;
a = a ^ b
```

```
int a = 1, b = 2;
```

标准的交换步骤

```
int temp;
temp = a;
a = b;
b = temp;
```

需要定义和使用一 个临时变量 temp

```
a = a ^ b;
b = b ^ a;
a = a ^ b
或
a ^= b; b ^= a; a ^= b;
```

```
int a = 1, b = 2;
```

标准的交换步骤

```
int temp;
temp = a;
a = b;
b = temp;
```

需要定义和使用一个临时变量 temp

```
a = a ^ b;
b = b ^ a;
a = a ^ b
或
a ^= b; b ^= a; a ^= b;
或
a ^= b ^= a ^= b
```

```
int a = 1, b = 2;
```

标准的交换步骤

```
int temp;
temp = a;
a = b;
b = temp;
```

需要定义和使用一 个临时变量 temp

假设有 N+1 个变量,存放了整数 $1,2,3,\ldots,N$,其中有且只有一个整数重复了 2 次。如何快速确定哪一个整数重复了?

可行的方法:

▶ 逐对比较,检查没有相同的。运算量: N×(N-1)/2

假设有 N+1 个变量,存放了整数 $1,2,3,\ldots,N$,其中有且只有一个整数重复了 2 次。如何快速确定哪一个整数重复了?

- ▶ 逐对比较,检查没有相同的。运算量: N×(N-1)/2
- ▶ 计算所有的变量的和,与 1+2+...+N 比较,得到重复的数。 运算量 N+1 次加减法

假设有 N+1 个变量,存放了整数 $1,2,3,\ldots,N$,其中有且只有一个整数重复了 2 次。如何快速确定哪一个整数重复了?

- ▶ 逐对比较,检查没有相同的。运算量: N×(N-1)/2
- ▶ 计算所有的变量的和,与 1+2+...+N 比较,得到重复的数。 运算量 N+1 次加减法
 - ▶ 加法求和可能会溢出(当 N 非常大的时候)

假设有 N+1 个变量,存放了整数 $1,2,3,\ldots,N$,其中有且只有一个整数重复了 2 次。如何快速确定哪一个整数重复了?

- ▶ 逐对比较,检查没有相同的。运算量: N×(N-1)/2
- ▶ 计算所有的变量的和,与 1+2+...+N 比较,得到重复的数。 运算量 N+1 次加减法
 - ▶ 加法求和可能会溢出(当 N 非常大的时候)
- ▶ 把加法换作: 异或

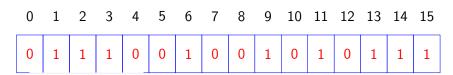
假设有 N+1 个变量,存放了整数 $1,2,3,\ldots,N$,其中有且只有一个整数重复了 2 次。如何快速确定哪一个整数重复了?

- ▶ 逐对比较,检查没有相同的。运算量: N×(N-1)/2
- ▶ 计算所有的变量的和,与 1+2+...+N 比较,得到重复的数。 运算量 N+1 次加减法
 - ▶ 加法求和可能会溢出(当 N 非常大的时候)
- ▶ 把加法换作: 异或

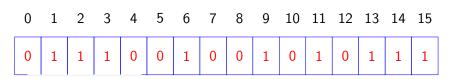
假设有 N+1 个变量,存放了整数 $1,2,3,\ldots,N$,其中有且只有一个整数重复了 2 次。如何快速确定哪一个整数重复了?

可行的方法:

- ▶ 逐对比较,检查没有相同的。运算量: N×(N-1)/2
- ▶ 计算所有的变量的和,与 1+2+...+N 比较,得到重复的数。 运算量 N+1 次加减法
 - ▶ 加法求和可能会溢出(当 N 非常大的时候)
- ▶ 把加法换作: 异或



如何获取第 k 位的值?



如何获取第 k 位的值?

产生一个掩码: 1 << k, (只有第 k 位为 1)



如何获取第 k 位的值?

产生一个掩码: 1 << k, (只有第 k 位为 1)



执行按位与运算: n & (1 << k)

^	^	^	^	^	^	^	^	^	^	^	^	^	^	0	_
U	U	U	U	U	U	U	U	U	U	U	U	U	U	U	U
														1	1











```
void print_bits ( int n, int high, int low )
{
   int k;
   for (k = high; k > = low; k - -) {
      int mask = 1<<k; // 生成掩码
      if ( mask & n ) // 掩码对应的bit 值
         putchar('1');
      else
         putchar('0');
```

▶ 应用移位运算, 为第 k 位比特位制造一个掩码: mask = 1 << k</p>

将掩码 mask 和整数进行逻辑与,获得 bit 值: mask & n mask & n 非零,代表该比特为 1

```
int main()
{
 int n; float x;
 printf("输入一个整数和实数:");
 scanf("%d %f", &n, &x);
 putchar('\n');
 31, 0); putchar('\n');
 return 0;
```

位运算应用 - 输出整数的 bit 值

```
int main()
{
  int n; float x;
  printf("输入一个整数和实数:");
  scanf("%d %f", &n, &x);
  putchar('\n');
  printf("x & %9f = ", x); print_bits(*(int*)&x,
    31, 0); putchar('\n');
  return 0;
```

```
输入一个整数和实数:234 13.567
整数 234 = 000000000000000000000011101010
实数 13.567000 = 010000010110010001001101111
```

位运算应用 - 输出整数的 bit 值

```
int main()
{
  int n; float x;
  printf("输入一个整数和实数:");
  scanf("%d %f", &n, &x);
  putchar('\n');
  printf(" \notin  \% \%9f = ", x); print bits(*(int*)&x,
     31, 0); putchar('\n');
  return 0;
```

```
输入一个整数和实数:234 13.567
整数 234 = 0000000000000000000000011101010
实数 13.567000 = 0100000101110010001001101111
```

这里利用了指针和类型转换: &x 获取了float x 的指针, 然后将其转换 为整数指针 (int*), 在通过整数指针, 将它的 bits 转化为整数, 保存到 变量 n 中。只有整数才可以进行位运算

77 / 91

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

表达式

位运算 解析浮点数

S	E	М	
符号	阶码	尾数	
1 bit	8 bit	23 bit	

```
    S
    E
    M

    符号
    阶码
    尾数

    1 bit
    8 bit
    23 bit
```

获取符号

```
int get_float_sign ( float x )
{
    int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
    int mask = 1<<31; //生成符号位的掩码
    return mask & n ? -1 : 1;
}
```

获取阶码

```
int get_float_exp ( float x )
{
    int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
    n = (n >> 23) & 0xFF;
    n = n - 127;
    return n;
}
```

获取阶码

```
int get_float_exp ( float x )
{
   int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
   n = (n >> 23) & OxFF;
   n = n - 127;
   return n;
}
```

获取阶码

```
int get_float_exp ( float x )
{
    int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
    n = (n >> 23) & 0xFF;
    n = n - 127;
    return n;
}
```

```
? ? ? ? ? ? ?
```

▶ 向右移位 (23 位)

获取阶码

```
int get_float_exp ( float x )
{
    int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
    n = (n >> 23) & OxFF;
    n = n - 127;
    return n;
}
```

- 0 0 0 0 0 0 0 0
 - ▶ 向右移位 (23 位)
 - ▶ 保留低 8 位, 其余清零

```
float get float mantissa ( float x )
{
   int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
   int e = n & (OXFF << 23); // 阶码段
   n &= ~(0X1FF << 23); // 符号位和阶码段清零
   if(e) {//不全为0
       n |= 0x7F<<23; // 阶码段置为0X7F (0x7F
          =01111111, 代表指数为0)
   return *(float*)&n:
}
```

```
float get float mantissa ( float x )
{
   int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
   int e = n & (OXFF << 23); // 阶码段
   n &= ~(0X1FF << 23); // 符号位和阶码段清零
   if(e) {//不全为0
       n |= 0x7F<<23; // 阶码段置为0X7F(0x7F
          =011111111, 代表指数为0)
   return *(float*)&n:
}
```

```
float get float mantissa ( float x )
{
   int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
   int e = n & (OXFF << 23); // 阶码段
   n &= ~(0X1FF<<23); // 符号位和阶码段清零
   if(e) {//不全为0
       n |= 0x7F<<23; // 阶码段置为0X7F(0x7F
         =011111111, 代表指数为0)
   return *(float*)&n:
}
```

```
float get float mantissa ( float x )
{
   int n = *(int*)&x; //复制到int变量中
   int e = n & (OXFF << 23); // 阶码段
   n &= ~(0X1FF << 23); // 符号位和阶码段清零
   if(e) {//不全为0
       n |= 0x7F<<23; // 阶码段置为0X7F(0x7F
          =011111111, 代表指数为0)
   return *(float*)&n:
}
```

查看浮点数

```
void print_float(float x)
{
    print_bits( *(int*)&x, 31, 31 );
    printf("<%c> ", get_float_sign(x)>0?'+':'-');
    print_bits(*(int*)&x, 30, 23 ); print_space(1);
    printf("<%-4d> ", get_float_exp(x));
    print_bits(*(int*)&x, 22, 0 );
    printf(" <%f>\n", get_float_mantissa(x));
}
```

```
输入一个浮点数:12.3456
符号 阶码段 <指数> 尾数段 <尾数>
0<+> 10000010 <3 > 10001011000011110010100 <1.543200>
输入一个浮点数:1.5432
符号 阶码段 <指数> 尾数段 <尾数>
0<+> 01111111 <0 > 10001011000011110010100 <1.543200>
```

内容提要

数据存储和基本数据类型

数据的输入与输出

类型转换

表达式

位运算 解析浮点数

一个计算常量、变量、以及数据类型的长度的运算符。长 度以字节为单位

▶ 单目运算符

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是
 - ▶ 常量,例如 sizeof(5)

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是
 - ▶ 常量, 例如 sizeof(5)
 - ▶ 变量,例如 sizeof(x)

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是
 - ▶ 常量, 例如 sizeof(5)
 - ▶ 变量,例如 sizeof(x)
 - ▶ 数据类型名, 例如 sizeof(float)

一个计算常量、变量、以及数据类型的长度的运算符。长 度以字节为单位

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是
 - ▶ 常量,例如 sizeof(5)
 - ▶ 变量,例如 sizeof(x)
 - ▶ 数据类型名, 例如 sizeof(float)

假设定义了: int a; 那么:

一个计算常量、变量、以及数据类型的长度的运算符。长 度以字节为单位

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是
 - ▶ 常量,例如 sizeof(5)
 - ▶ 变量,例如 sizeof(x)
 - ▶ 数据类型名, 例如 sizeof(float)

假设定义了: int a; 那么:

▶ 表达式 sizeof(a) 的值为变量 a 的长度, 等于 4

一个计算常量、变量、以及数据类型的长度的运算符。长 度以字节为单位

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是
 - ▶ 常量,例如 sizeof(5)
 - ▶ 变量,例如 sizeof(x)
 - ▶ 数据类型名, 例如 sizeof(float)

假设定义了: int a; 那么:

- ▶ 表达式 sizeof(a) 的值为变量 a 的长度, 等于 4
- ▶ 表达式 sizeof(int) 表示整型 int 的长度, 等于 4

一个计算常量、变量、以及数据类型的长度的运算符。长 度以字节为单位

- ▶ 单目运算符
- ▶ 用 sizeof 表示
- ▶ 运算对象可以是
 - ▶ 常量, 例如 sizeof(5)
 - ▶ 变量,例如 sizeof(x)
 - ▶ 数据类型名, 例如 sizeof(float)

假设定义了: int a; 那么:

- ▶ 表达式 sizeof(a) 的值为变量 a 的长度, 等于 4
- ▶ 表达式 sizeof(int) 表示整型 int 的长度,等于 4
- ▶ 表达式 sizeof(double) 表示 doulbe 类型数据的长度,等于 8

优先级	名称	运算符	功能和特点
	括号	()	可改变优先级顺序
 1. 初等类	下标	[]	数组下标
	指针	->	结构指针引用成员
	指针		结构体引用成员

优先级	名称	运算符	功能和特点
	括号	()	可改变优先级顺序
 1. 初等类	下标	[]	数组下标
1. 例守尖	指针	->	结构指针引用成员
	指针		结构体引用成员
	逻辑非	!	逻辑取反
	按位反	~	按位取反
	正号	+	指定符号为正
 2. 単目类	负号	_	取相反值
^{∠.} 平日矢 右 → 左结合	类型转换	(类型名)	强制转换类型
石 → 左 结百	地址	&	去变量地址
	自增	++	自增
	自减		自减
	长度	sizeof	取长度/字节数

优先级	名称	运算符	功能和特点
	乘号	*	
3. 算术乘除	除号	/	
	余数	%	算数运算
4. 算术加减	加号	+	
^{4.} 异小川帆	减号	_	
5. 移位类	左移	<<	向左移位
9. 惨世失	右移	>>	向右移位
	大于	>	
6. 关系比较	小于	<	
○ 大东比较	不小于	>=	」 结果为逻辑值
	不大于	<=	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
7. 相等比较	等于	==	
7. 伯奇比权	不等	! =	

优先级	名称	运算符	功能和特点	
8	按位与	&		
9	按位异或	^	位逻辑运算	
10	按位或			
11	逻辑与	&&	逻辑运算	
12	逻辑或		这种色异	
13	条件运算	?:	右 → 左结合	
		= += -= *=		
14	赋值	/= %= &= ^=	右 → 左结合	
		= >>= <<=		
15	逗号运算符	,	构造逗号表达式	

读入一行字符,统计以空格分隔的单词个数。

```
int cnt = 0, word = 0;
char ch;
printf("输入一行字符:");
while( (ch = getchar()) != '\n'
  if(ch=='')//单词分隔符
     word = 0; //清除单词标志
  else if ( word==0 ) {//开始新的单词
     word = 1; //设置单词标志
     cnt++: //增加单词个数
printf("单词个数=%d\n", cnt);
```

读入一行字符,统计以空格分隔的单词个数。

```
int cnt = 0, word = 0;
char ch;
printf("输入一行字符:");
while ((ch = getchar()) != ' n') {
  if(ch=='')//单词分隔符
     word = 0; //清除单词标志
  else if ( word==0 ) {// 开始新的单词
     word = 1; //设置单词标志
     cnt++: //增加单词个数
printf("单词个数=%d\n", cnt);
```

读入一行字符,统计以空格分隔的单词个数。

```
int cnt = 0, word = 0;
char ch;
printf("输入一行字符:");
while ( (ch = getchar()) != ' n' ) {
  if(ch=='')//单词分隔符
     word = 0; //清除单词标志
  else if( word==0 ) {//开始新的单词
     word = 1; // 设置 里词 标志
     cnt++; // 增加 里 词 个 数
printf("单词个数=%d\n", cnt);
```

```
while((ch = getchar())!= '\n')
能否替换为下面的代码?
while(ch = getchar()!= '\n')
为什么?
```

▶ 基本的数据类型

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型
- ▶ 浮点数表示

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型
- ▶ 浮点数表示
- ▶ 数据的输入输出格式控制符

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型
- ▶ 浮点数表示
- ▶ 数据的输入输出格式控制符
- ▶ 表达式

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型
- ▶ 浮点数表示
- ▶ 数据的输入输出格式控制符
- ▶ 表达式
- ▶ 位运算、位逻辑、移位运算

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型
- ▶ 浮点数表示
- ▶ 数据的输入输出格式控制符
- ▶ 表达式
- ▶ 位运算、位逻辑、移位运算
- ▶ 应用位运算,解析浮点数

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型
- ▶ 浮点数表示
- ▶ 数据的输入输出格式控制符
- ▶ 表达式
- ▶ 位运算、位逻辑、移位运算
- ▶ 应用位运算,解析浮点数
- ▶ 运算符和优先级

- ▶ 基本的数据类型
- ▶ 补码表示
- ▶ 扩展的整数类型
- ▶ 浮点数表示
- ▶ 数据的输入输出格式控制符
- ▶ 表达式
- ▶ 位运算、位逻辑、移位运算
- 应用位运算,解析浮点数
- ▶ 运算符和优先级
- ▶ 逗号表达式、条件表达式

今天到此为止