Information Encoding

许珈铭

2023-09-20

New Tool & New Tutorial

- Binary Ninja
 - Disassemble
 - Discompile

if (i == 0) {

} else {

} else if (i == 9) {

std::printf("Continuing: %d\n", i);

Analyze

#include<iostream>

int main() {

10 11

```
( int32_t _main()
                                                                                                                                                                                      HLIL
                                       ____gcc_deregister_frame
                                       __gcc_deregister_frame
                                      main
                                       _tcf_0
                                                                                                                      int32_t var_14 = 0
                                      __static_initialization_and_de
                                      (static initializer)::main
                                      std::ios_base::Init::~Init()
                                      std::ios_base::Init::Init()
                                                                                                                     while (var_14 s<= 9)
                                       _setargv
                                        _cpu_features_init
                                       _do_global_dtors
                                       _do_global_ctors
                                                                                                                                                                             return 0
                                       __main
                                      _TLS_Entry_1
                                      TLS_Entry_0
                                                                          printf("Start: %d\n", var_14)
                                       _tlregdtor
                                                                                                           printf("Continuing: %d\n", var_14)
                                                                                                                                              printf("End: %d\n", var_14)
for (int i = 0; i < 10; i++) {
           std::printf("Start: %d\n", i);
           std::printf("End: %d\n", i);
```

New Tool & New Tutorial

- The Missing Semester of Your CS Education (MIT)
 - **1/13**: <u>课程概览与 shell</u>
 - **1/14**: <u>Shell 工具和脚本</u>
 - 1/15: <u>编辑器 (Vim)</u>
 - 1/16: 数据整理
 - **1/21**: <u>命令行环境</u>
 - **1/22**: <u>版本控制(Git)</u>
 - **1/23**: <u>调试及性能分析</u>
 - **1/27**: <u>元编程</u>
 - **1/28**: 安全和密码学
 - 1/29: 大杂烩
 - **1/30**: <u>提问&回答</u>



目录

- 整型
 - 编码方式
 - 运算
- 浮点型
 - 编码方式
 - 运算律
 - INF & NAN

整型-编码

• 信息 = 位 + 上下文

- 位相关
 - 同宽类型有符号与无符号互转, 位表示不变, 实际表示值可能变化
 - 宽 w bit 的有符号数与无符号数在位表示相同的情况下模 2^w 同余
- 上下文相关
 - 补码(默认编码方式)、反码、原码
 - 原码和反码的位级运算和上下文结果不符
 - 反码中 0 有 +0 和 -0 两种表示

整型-运算

- 溢出考虑corner case
- Signed (补码)
 - 1<<31 1 & -1<<31
 - 0 & -1
- Signed (反码)
 - +0 & -0
- Signed (原码)
 - 1<<31 1 & (1<<31 1)
 - +0 & -0
- Unsigned
 - 1<<31
 - 0

整型-运算

- unsigned short -> int
- short -> unsigned int
- 都是先变大小再变符号
- unsigned short -> int: 零扩展
- short -> unsigned int: 符号扩展

Integer Promotion

• 对于 char, unsigned char, short 等范围小于 int 的变量, 在 做任何运算前都会被隐式扩展为 int (先变大小再变符号)

```
int main() {
   unsigned char uc = 128;
   char c = 128;
   printf ("%d %d\n", uc == c, uc + c);
}
```

Integer Promotion

- int 及以上, 存在一系列按等级排列的类型
- 对表达式中的常数,依次检验各等级类型是否能放下
- 符号看作对常数做的一元运算
- 类型等级为

```
int -> unsigned -> long -> unsigned long -> long long (C90)
int -> long -> long long (C99+)
```

- 3. 在 32 位平台上,按 C90 标准以下语句中,结果为假的是 B
 - A. return INT MIN < INT MAX;
 - B. return -2147483648 < 2147483647;
 - C. int a = -2147483648; return a < 2147483647;
 - D. return -2147483647-1 < 2147483647;

参考信息:

```
C90 的转换顺序: int \rightarrow long \rightarrow unsigned \rightarrow unsigned long 2^{31} = 2147483648
```

```
(多选) 假设下列 int 和 unsigned 数均为 32 位
int x = 0x80000000;
unsigned y = 0x00000001;
int z = 0x80000001;
以下表达式正确的是
 A. (-x) < 0
 B. (-1) > y
 C. (z << 3) == (z*8)
 D. y*24 == z<<5 - y<<3
```

答案: ABC

A. (int)0x80000000 的相反数还是自己

B. signed 和 unsingned 比较,都转成 unsigned

C. 恒等

D. 移位运算优先级低于加减

下面表达式中为真的是:

- A. (unsigned) -1 < -2
- B. 2147483647 > (int) 2147483648U
- C. (0x80005942 >> 4) == 0x09005942
- D. 2147483647 + 1 != 2147483648

答案: B(D)

- A. (unsigned) $-1 == 2^32 1$
- B. 两边都是 int, 右边 == T_{min}
- C. 略
- D. 见后 integer promotion 部分
- 32 位 C90 机器会将右侧识别为 unsigned, 所以左右相等, 不能选 D
- 64 位 C99 以上机器将右侧识别为 long, 所以左右不相等(左边会
- 先溢出为 -0x80000000 再转成 long), 可以选 D

```
x / 8 == x >> 3
在 x86-64 机器上有以下程序片段,
                            ux / 8 == ux >> 3
int x = foo();
                            x * x >= 0
int y = bar();
                            ux * ux >= 0
unsigned ux = x;
                            x <= 0 \mid | -x < 0
unsigned uy = y;
                            x >= 0 | | -x > 0
请分别判断右侧表达式是否恒真。
                            |x| | (x | -x) >> 31 == -1
                            ux > -1
```

```
F 负数不对
x / 8 == x >> 3
ux / 8 == ux >> 3
                    F 可能溢出为负数
x * x >= 0
                    T 左边是 unsigned 值
ux * ux >= 0
x <= 0 \mid | -x < 0
x >= 0 | -x > 0
                    F 反例: -0x8000000
F 左边是 unsigned 值
ux > -1
```

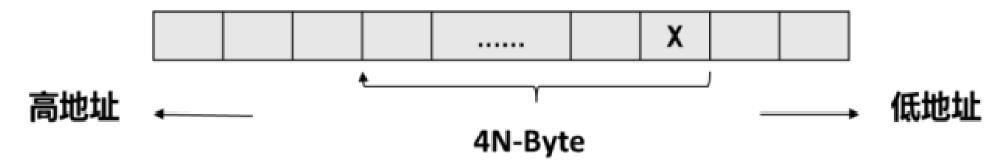
判断下列表达式是否恒成立(x 为整型)

$$((x >> 1) << 1) <= x$$

 $((x / 2) * 2) <= x$
 $-(x ^ y ^ (~x)) - y == -(y ^ x ^ (~y)) - x$

判断下列表达式是否恒成立(x 为整型)

1. 假定一个特殊设计的计算机,将 int 型数据的长度从 4-Byte 扩展为 4N-Byte,采用大端法(Big Endian)。现将该 int 型所能表示的最小负数 写入内存中,如下图所示。其中每个小矩形代表一个 Byte,请问 x 位置这个 Byte 中的值是多少?



A. 00000000₂ B. 01111111₂ C. 10000000₂ D. 11111111₂

答案: C

4N 个 byte 的 int 型能表达的最小负数为 0x8000...0 图示要求低地址开始的第一个 byte, 由于机器是大端法, 所以第一个 byte 就是 0x80

例题 6 x 是整型, ux = (unsigned)x; 判断下列两式是否等值 (x == 1) && (ux - 2 < 2) (x == 1) && ((!!ux) - 2 < 2)

答案: 不等

!!ux 是有符号数, 只考虑 x == 1 时已经不等

判断下列程序的输出

```
short sx = -12345; /* 0xcfc7 */
unsigned short usx = sx;
int x = sx;
unsigned ux = usx;
printf("%d %x\n", sx, sx);
printf("%u %x\n", usx, usx);
printf("%d %x\n", x, x);
printf("%u %x\n", ux, ux);
```

判断下列程序的输出

```
short sx = -12345; /* 0xcfc7 */
unsigned short usx = sx;
int x = sx;
unsigned ux = usx;
printf("%d %x\n", sx, sx);
                                 -12345 cfc7
printf("%u %x\n", usx, usx);
                                 53191 cfc7
printf("%d %x\n", x, x);
                                 -12345 ffffcfc7
printf("%u %x\n", ux, ux);
                                 53191 cfc7
```

判断下列程序的输出

```
short a = -3;
unsigned b = a;
printf("%d, %x", b, b);
A. -3, 0xffffffd
B. 65533, 0Xfffd
C. 4294967293, 0xffffffd
D. -3, 0xfffd
```

答案:A

short 转 unsigned 先变大小再变符号 注意 %d 是按 signed int 输出

C 语言中的 int 和 unsigned 类型的常数进行比较时, 下列表达式及描述正确的是:

(位宽为 32 位, TMIN=-2147483648, TMAX=2147483647)

- A. 0 == 0U, 按有符号数进行比较
- B. 2147483647U > -2147483647 1, 按无符号数进行比较
- C. (unsigned)-1 < -2, 按无符号数进行比较
- D. 2147483647 > (int)2147483648U, 按有符号数进行比较

C 语言中的 int 和 unsigned 类型的常数进行比较时,下列表达式及描述正确的是: D

(位宽为 32 位, TMIN=-2147483648, TMAX=2147483647)

- A. 0 == 0U, 按有符号数进行比较
- B. 2147483647U > -2147483647 1, 按无符号数进行比较
- C. (unsigned)-1 < -2, 按无符号数进行比较
- D. 2147483647 > (int)2147483648U, 按有符号数进行比较

代码纠错

```
int main() {
  char A[12] = "Hello World";
  char B[12] = "Buggy Codes";
  int pos;
  for (pos = 0; pos - sizeof(B) < 0; pos++) {
    B[pos] = A[pos];
  printf("%s\n", B);
```

代码纠错

```
int main() {
  char A[12] = "Hello World";
  char B[12] = "Buggy Codes";
  int pos;
  for (pos = 0; pos - sizeof(B) < 0; pos++)
    B[pos] = A[pos];
  printf("%s\n", B);
```

sizeof 返回值为 unsigned, 循环直接退出

```
假设有下面 x 和 y 的程序定义 int x = a >> 2; int y = (x + a) / 4; 那么有多少个位于闭区间 [-8, 8] 的整数 a 能使得 x 和 y 相等?
```

```
假设有下面 x 和 y 的程序定义 int x = a >> 2; int y = (x + a) / 4; 那么有多少个位于闭区间 [-8, 8] 的整数 a 能使得 x 和 y 相等 枚举即可
```

```
a, b 均为 int 型, 下列判断溢出的方式是否有效?
(1)
int x = a + b;
x - a == b;
(2)
int x = a * b;
x / b == a;
```

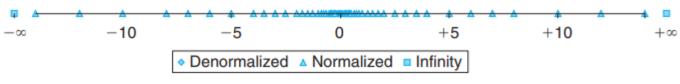
```
a, b 均为 int 型, 下列判断溢出的方式是否有效?
(1)
int x = a + b;
x - a == b;
无效。由于两边模 2^{W} 相等,所以无论 x, a, b 有无符号,
只要位宽相等都成立 x - a == b
(2)
int x = a * b;
x / b == a;
有效。若乘法发生溢出则 x / b 的绝对值一定 < a
```

浮点型

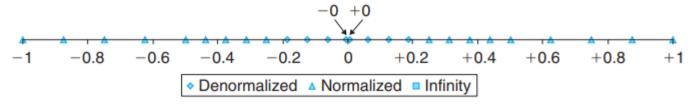
浮点型-编码

• 信息 = 位 + 上下文

- 上下文相关
 - S + Exp + Frac
 - $(-1)^s * (M * 2^E)$



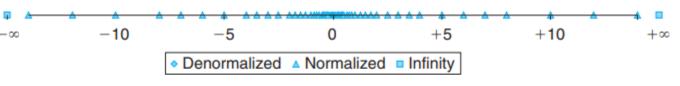
(a) Complete range



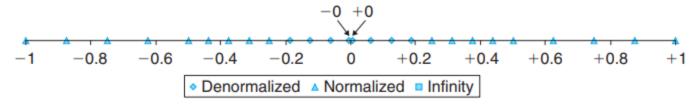
(b) Values between -1.0 and +1.0

浮点型-我的思考

- 截断小数 v.s. 浮点数
 - 舍入/密度(精确度)
 - 范围
- 浮点型为什么要这么设计
 - 浮点型是整型的扩展(包含性)
 - 正态分布/稀疏性
 - e-f trade-off



(a) Complete range



(b) Values between -1.0 and +1.0

浮点型-运算律

• 舍入

- 交换律
 - a, b 均非特殊值的情况下成立
- 结合律 x

浮点型-INF & NAN

```
\Rightarrow 1 • (-INF) + (INF) == NaN \Rightarrow 1
• INF > 1.0
                  \Longrightarrow 1 • NaN != NaN
• -INF < -1.0
                                                                 \Rightarrow 1
• -INF < INF \Longrightarrow 1 • NaN |  NaN
                                                                 \Rightarrow 1
• INF == INF
                      \Rightarrow 1

    NaN && NaN

                                                                 \Rightarrow 1
                   → 1 • 其他 NaN 参与判断式均输出 0, 算术
• -INF == -INF
                                 表达式均输出 NaN
                      \Rightarrow 0
• INF > INF
• -INF \rightarrow -INF \Longrightarrow 0
```

- 4. 关于浮点数,以下说法正确的是
 - A. 给定任意浮点数 a, b 和 x, 如果 a>b 成立(求值为 1), 则一定 a+x>b+x 成立
 - B. 不考虑结果为 NaN、Inf 或运算过程发生溢出的情况,高精度浮点数一定 得到比低精度浮点数更精确或相同的结果
 - C. 不考虑输入为 NaN、Inf 的情况,高精度浮点数一定得到比低精度浮点数 更精确或相同的结果
 - D. 给定任意浮点数 a, b 和 x, 如果 a>b 不成立(求值为 0),则一定 a+x>b+x 不成立。

- 答案: D
- A. 反例: a = INF, b 未溢出, b + x 溢出
- B. 反例: 0.1f + 0.2f == 0.3f (double)0.1 + (double)0.2 != (double)0.3
- C. 同 B
- D. 若 a, b 中有 NAN 显然正确,否则讨论是否有 INF 即可

- 判断
- 对于任意的单精度浮点数 a 和 b, 如果 a > b, 那么 a + 1 > b
- 对于任意的双精度浮点数 d, 如果 d < 0, 那么 d * d > 0
- 单精度浮点数 a 和 b, 如果 a > b, 那么 a + b > b + b
- 对于任意的双精度浮点数 d, 如果 d < 0, 那么 d * 2 < 0
- 对于任意的双精度浮点数 d, d == d

- 判断
- 对于任意的单精度浮点数 a 和 b, 如果 a > b, 那么 a + 1 > b]
- 单精度浮点数 a 和 b, 如果 a > b, 那么 a + b > b + b
- 对于任意的双精度浮点数 d, 如果 d < 0, 那么 d * 2 < 0
- 对于任意的双精度浮点数 d, d == d

• 在遵守 IEEE-754 标准的一台机器上声明如下三个变量 double f, g, h; r() 返回一个随机的 int; 判断以下断言是否恒真

```
f > g 则 f + 1 > g + 1
f > g && g > 1 则 f - 1 > g - 1
f = r(), g = r(), h = r() 则
(f + g) + h == f + (g + h)
f != 0.0 则 f / f * f == f
f != 0.0 则 f * f / f == f
```

• 在遵守 IEEE-754 标准的一台机器上声明如下三个变量 double f, g, h; r() 返 回一个随机的 int; 判断以下断言是否恒真

```
f>g则f+1>g+1
N 反例: f是最小的 double, g == 0
f>g&g & g>1则f-1>g-1
N 反例: f == 2<sup>53</sup> +6, g == 2<sup>53</sup> +4
f=r(), g=r(), h=r()则(f+g)+h==f+(g+h)
T int 转 double 做浮点运算满足交换律和结合律
f!=0.0则f/f*f==f
N 反例: NAN
f!=0.0则f*f/f==f
N 反例: NAN
所 目上
```

2. 考虑 INF / NaN

44

• 以下程序的输出结果最接近哪个常数? • 已知该机器上 int 为 4 字节,且 $1-\frac{1}{3}+\frac{1}{5}-\frac{1}{7}+\cdots=\frac{\pi}{4}$ int main() { double pi = 0.0; int k; for (k = 0; k >= 0; ++k)pi += (k & 1 ? -1 : 1) / (double)(2 * k + 1);pi *= 4; printf("%f\n", pi);

- 答案: 2π
- 两处 int 溢出: for 循环内 k 和 2 * k + 1
- 分 $0 \le k \le 2^{30} 1$ 和 $2^{30} \le k \le 2^{31} 1$ 两部分
- 第一步运算结果为

$$1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{5} - \frac{1}{7} + \dots - \frac{1}{2^{31} - 1} - \frac{1}{2^{31} - 1} + \dots + 1 \approx \frac{\pi}{2}$$

```
void func(int *a, int *b) {
  if (*a && ++*b) printf("%d\n", *b);
  else printf("%d\n", *b);
int main() {
  int a = 0, b = 0;
  func(&a, &b); func(&b, &a);
```

• 运行结果?

- •运行结果: 0 0
- a && b 逻辑与
 - 当 a == 0 时不再计算 b