

# Notes on 15-213

Jingze Xing

2021 年 6 月 22 日

## 目录

<b>1</b>	<b>Bits, Bytes, and Integers</b>	<b>2</b>
1.1	Integer representation: two's complement . . . . .	2
1.2	Integer arithmetics . . . . .	2
1.3	Memory organization . . . . .	2
<b>2</b>	<b>Floating point</b>	<b>2</b>

# 1 Bits, Bytes, and Integers

## 1.1 Integer representation: two's complement

补码等价于原数在  $\text{mod } 2^w$  意义下的无符号二进制表示

$$\text{Byte2Signed}(X) = -x_{w-1} \cdot 2^{w-1} + \sum_{i=0}^{w-2} x_i 2^i$$

在 C 中, `signed` 转化为 `unsigned` 类型时不改变其 `bit pattern`, 但是改变了解释的方式; 包含 `unsigned` 类型的运算会将 `signed` 自动转换为 `unsigned` 类型。

$$x' = \text{Unsigned2Signed}(x) = x_{w-1} \cdot 2^w + x$$

## 1.2 Integer arithmetics

补码的特殊性质使得  $\underbrace{x_{w-1} \dots x_{w-1}}_{k \text{ copies}} x_{w-1} x_{w-2} \dots x_0 = x_{w-1} x_{w-2} \dots x_0$ , 即通过符号扩展 (用符号位补足最高位) 来扩展字长, 能够保持数值不变。

在对 `signed` 进行右移操作时, 同样使用符号位补充, 例如  $-6 = \underline{1010} \rightarrow \underline{1101} = -3$ 。

无符号整数加法溢出时, 计算得到  $s = x + y - 2^w$ ; 发生溢出当且仅当  $s < x$  (或者等价的  $s < y$ )。

符号整数乘法的结果的后  $w$  位与有符号整数乘法的结果相同, 因为  $x' \equiv x + 2^w \equiv x \pmod{2^w}$ 。整数乘法不发生溢出的充要条件是  $x == 0 \mid\mid (x * y) / x == y$ 。

## 1.3 Memory organization

计算机硬件模拟了一个足够长的 0/1 序列, 每八个组成一个字节 (**Byte**), Byte 是最小的可寻址单元, 内存中的变量可能占据多个字节, 约定其地址为其首个 Byte 的地址。

大端法: 最高有效位放在最小地址处; 小端法: 最低有效位放在最小地址处。

# 2 Floating point