

# 实验四 32 位 ALU 设计实验

原创

zhou\_pig 于 2021-04-15 21:15:36 发布 5677 收藏 76

分类专栏: [计算机组成原理](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: [https://blog.csdn.net/m0\\_46252199/article/details/115682105](https://blog.csdn.net/m0_46252199/article/details/115682105)

版权



[计算机组成原理](#) 专栏收录该内容

6 篇文章 6 订阅

订阅专栏

一、实验预习要求

1. 预习《计算机组成原理》慕课附录 3.4 节、《计算机硬件系统设计》慕课 4.3 节。

二、实验目的

2. 掌握定点数加减法溢出检测方法。
3. 理解算术逻辑运算单元 ALU 的基本构成。
4. 掌握 Logisim 中各种运算组件的使用方法:

1. 逻辑运算: 与、或、非、异或
2. 算术运算: 乘法器、除法器、求补器、比较器
3. 移位器
5. 熟练掌握多路选择器的使用方法。
6. 能利用前述实验完成的 32 位加法器(禁止使用 Logisim 自带的加法器/减法器组件)和 Logisim 的运算组件构造指定规格的 ALU 单元。

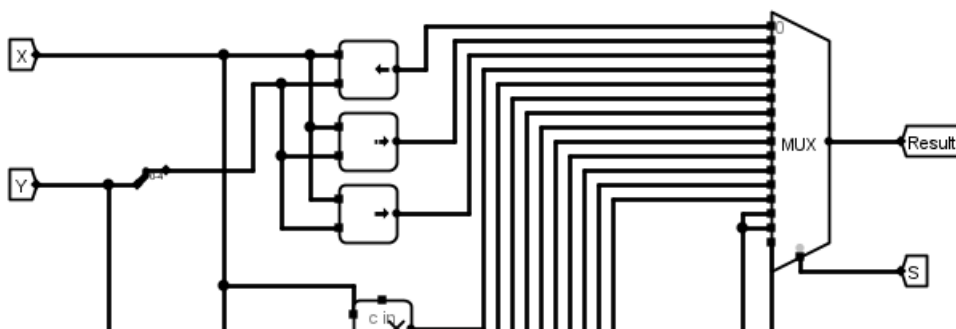
三、实验内容

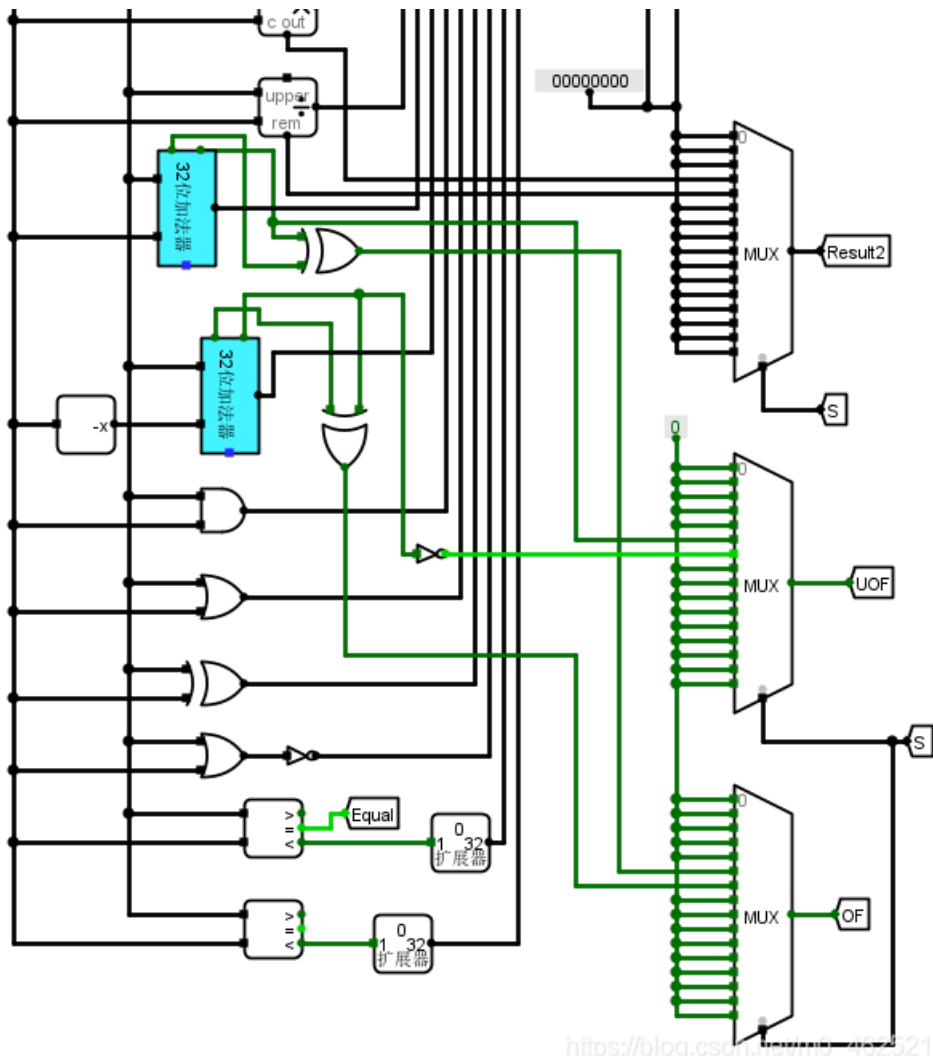
使用 Logisim 软件打开实验电路图“alu.circ”完成算术逻辑运算单元 ALU 子电路的设计, 并在 ALU 自动测试电路中进行测试。

7. 算术逻辑运算单元 ALU 子电路设计。

8. ALU 自动测试。

先上电路图:





[https://blog.csdn.net/m0\\_4652199](https://blog.csdn.net/m0_4652199)

实验原理分析：

ALU 运算操作码定义 如下：

ALU OP	十进制	运算功能
0000	0	$R = X \ll Y$ 逻辑左移 (Y取低五位) $R_2=0$
0001	1	$R = X \gg Y$ 算术右移 (Y取低五位) $R_2=0$
0010	2	$R = X \gg Y$ 逻辑右移 (Y取低五位) $R_2=0$
0011	3	$R = (X * Y)_{[31:0]}$ $R_2 = (X * Y)_{[63:32]}$ 无符号乘法
0100	4	$R = X/Y$ $R_2 = X\%Y$ 无符号除法
0101	5	$R = X + Y$ (Set OF/UOF)
0110	6	$R = X - Y$ (Set OF/UOF)
0111	7	$R = X \& Y$ 按位与
1000	8	$R = X   Y$ 按位或
1001	9	$R = X \oplus Y$ 按位异或
1010	10	$R = \sim(X   Y)$ 按位或非
1011	11	$R = X \oplus Y \oplus 1$ 按位异或非

1011	11	$R = (X < Y) ? 1 : 0$ 有符号比较
1100	12	$R = (X < Y) ? 1 : 0$ 无符号比较

## 根据OP进行操作的原理

使用数据选择器，将op（这里的s）所有取值的对应运算功能实现，最后根据op的值来进行数据选择。

### 0, 1, 2操作

这三个操作类似，我们可以一起说。需要实现的运算功能，我们都可以直接在logisim中直接找到。

实验很明显的说到，

Y取低五位，因为x的数据位宽就是32位，所以最多只能被移动5位（ $2^5=32$ ），取Y低五位我们可以用分线器实现。

选区: 分线器(Splitter)	
朝向	右(东)
分线端口数	1
位宽	32
外观	左手式
第0位对应分线端口	0 (顶部)
第1位对应分线端口	0 (顶部)
第2位对应分线端口	0 (顶部)
第3位对应分线端口	0 (顶部)
第4位对应分线端口	0 (顶部)
第5位对应分线端口	无
第6位对应分线端口	无
第7位对应分线端口	无

### 3操作

实现乘法使用乘法器即可，由于相乘可能出现溢出，R2对应端口连接高进位。

### 4操作

将x和y连接触发器，将商和余数连接对应端口即可。

### 5, 6操作

加法直接连接加法器输入端即可，减法我们可以看成 $x+(-y)$ ，使用一个求补器将y的补码送进加法器。

有符号加减法溢出，我们将最高位和符号位进位异或（下面有图片）。

无符号加法溢出很好理解，如果最高的两位相加，产生了进位，那么肯定就是溢出了！

无符号减法，因为我们求补码多加了一个模，按理说就应该会产生一个进位，所以当进位为1是，其实并未溢出。进位为0，说明1（应该进的）+1（溢出的） $\Rightarrow 0$ ，此时是真正溢出了！所以我们要取反！

引用一张ppt吧，嘿嘿，挺简明的。

## 溢出的硬件判断逻辑2——单符号溢出检测方法2

$C_f=0, C_n=0$	$0.10101$	$+ 0.01000$	$0.11101$	正常结果
$C_f=1, C_n=1$	$1.10101$	$+ 1.11000$	$11.01101$	正常结果
$C_f=0, C_n=1$	$0.10101$	$+ 0.11000$	$1.01101$	正溢出
$C_f=1, C_n=0$	$1.00101$	$+ 1.11000$	$10.11101$	负溢出

符号位进位位  $C_f$  , 最高位进位位  $C_n$

$Overflow = C_f \oplus C_n$

### 7, 8, 9, 10操作

根据要实现逻辑功能，连接对应即可。

### 11, 12操作

我们可以使用现成的比较器进行比较，同时注意比较器中有无符号和有符号的选项，注意选择。此外，由于比较结果数据位宽为1位，而选择器数据位宽为32位，这里需要使用位扩展器。

选区: 比较器(Comparator)	
数据位宽	32
比较器类型	无符号

选区: 比较器(Comparator)	
数据位宽	32
比较器类型	2的补码

[外链图片转存中...(img-luESZXLn-1618490852793)]

### 其他细节

- 1) 由于不能有引脚悬空，所以不输入的都要接地
- 2) result2只在X和Y进行乘除操作才会有数值，其他时候都是0,这同样可以使用一个数据选择器实现
- 3) 同样的，UOF和OF只在X和Y进行加减操作才会有数值，其他时候都是0,同样可以使用一个数据选择器实现
- 4) Equal可以在比较器的 '=' 那里直接连接