## 华东师范大学软件工程学院实践报告

课程名称: 计算机组成与实践 年级: 2023 级 上机实践成绩:

**推导教师**: 谷守珍 **姓名**: 张建夫 **上机实践日期**: 5/7~5/21 **实践编号**: 实验**2 学号**: 10235101477 **上机实践时间**: **4** 学时

一、 实验名称

## 32位ALU设计实验

二、实验目的

掌握定点数加减法溢出检测方法 理解算术逻辑运算单元ALU的基本构成

- ▶ 熟悉logisim中各种运算组间
  - ▶ 逻辑运算部件
  - ▶ 算术运算部件
- > 熟悉多路选择器的使用
- ➤ 设计32位简单ALU
- 三、 实验内容

# 设计32位简单ALU

- ▶ 利用已完成的32位加减法器、其他运算组件构造
- ➤ 禁止使用logisim中内置的加法器、减法器

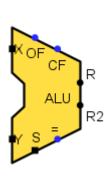
## 四、实验原理

ALU原理:

本次实验的ALU主要支持以下操作:

ALU OP	十进制	运算功能
0000	0	R = X << Y 逻辑左移 (Y取低五位) R2=0
0001	1	R = X >> Y 算术右移 (Y取低五位) R2=0
0010	2	R = X >> Y 逻辑右移 (Y取低五位) R2=0
0011	3	R = (X * Y) [31:0] R2= (X * Y) [63:32] 无符号乘法
0100	4	R = X/Y R2= X%Y 无符号除法
0101	5	R = X + Y (set 0F/U0F)
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⊕Y 按位异或
1010	10	R = ~(X   Y) 按位或非
1011	11	R = (X < Y) ? 1 : 0 有符号比较
1100	12	R = (X < Y) ? 1 : 0 无符号比较

#### ALU的接口和示意图如下:



引脚	输入/输出	位宽	功能描述
X	输入	32	操作数X
Υ	输入	32	操作数Y
S	输入	4	运算操作码 ALU_OP
R	输出	32	ALU运算结果
R2	输出	32	ALU运算结果第二部分,用于乘 法运算高位或除法运算的余数位, 其他运算时为0
OF	输出	1	有符号加减法运算溢出标记,其 他运算为 <b>0</b>
UOF	输出	1	无符号加减法运算溢出标记,其 他运算为 <b>0</b>
Equal	输出	1	Equal=(x==y)?1:0,对所有运算 均有效

实验的ALU相比于课上讲的ALU多了一些接口,课上的溢出只关心有符号加法的溢出,此

处还需考虑减法和无符号的溢出,除此之外,本实验的ALU可以提供64位乘法结果。

### 五、 实验过程

我是按照ppt上提供的运算符顺序完成的,于是便将整个实验分为3个部分,第一部分(0~4)讲述前五个运算符的实现,第二部分讲述加法和减法(5~6)的实现,第三部分讲述剩余运算符(7~12)和各个输出接口的实现

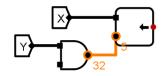
#### (1) 第一部分(移位操作与乘除法实现)

移位操作可以使用logism自带的封装电路实现,第一个移位操作是逻辑/算数左移,经过阅读需求发现:

# R = X << Y 逻辑左移 (Y取低五位)

Y需要取低5位,防止X左移溢出(下面的移位操作同理)

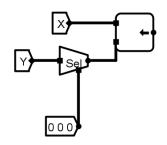
由于之前从未有将某个数取特定位的经历,我就在logism自带的封装电路电路里找类似的部件,我首先试的是与门,想着这应该能自动截断:



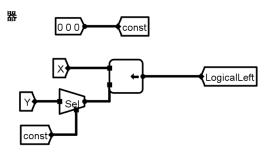
显然我错了, logism下方报了如下错误:

# Incompatible widths

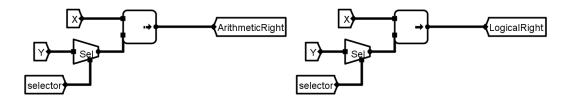
后面在Plexers里面找到一个Bit Selector,看起来是取特定位的元件,便拿来使用,但是由于不懂该元件的接口如何使用,便上网查了相关资料(后面想起来这部分的时候感觉自己蠢到家了,知道从网上找答案,却没有直接搜索如何在logism中将一个数的特定位取出来,我也是后面才发现有Splitter这个东西),最终成功实现逻辑左移:



到这里,我稍做了停顿,我原本的想法是直接将每个运算结果接到result的选择器上,但是一个移位操作的电路就这么大了,到时候接result的时候电路肯定相当复杂,于是便使用了上节课学到的隧道,这样每个模块只执行一个功能,电路也更加清晰,修正版如下:

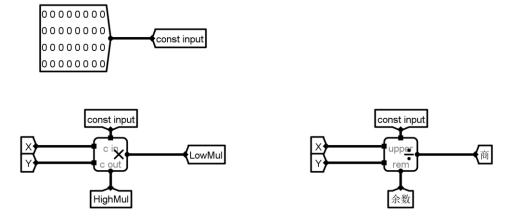


此处将选择器的选择信号用const表示,选择的是第0组(按每5位进行划分,32/5=7,选择信号要3位,低5位就是第0组),这样其他的移位模块就都可以使用这个const了最终对其他两个移位模块如法炮制:



(此处的const改为selector了,和下面的乘除法区分)

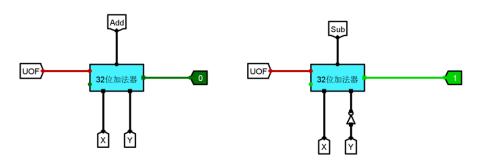
对于乘法和除法,原本我以为要自己先实现乘法器和除法器 (ppt上讲了实现方式),但发现有点困难后询问老师,老师说可以使用自带的封装电路实现,便按照先前实现移位器的经验同样实现了乘法器和加法器:



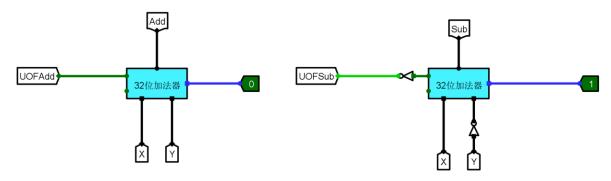
此处的const input是模仿前一部分移位器的const, 这样就不用写两个32位的输入了, 产生的结果也都使用了隧道来实现电路简洁。

#### (2) 第二部分(加减法的实现):

该处的实现遇到了一些困难,根据ppt的提示,这两个操作需要给出有符号和无符号计算的溢出,针对无符号的溢出可使用32位加法器的C32进位来实现,但是有符号的溢出 没有这么简单,于是忽略有符号的溢出,先实现基本的加减法功能:

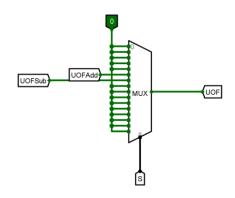


此处产生了一个错误,我想当然地将加法和减法的无符号溢出信号都直接接到结果UOF中,结果所有与UOF相连的线变成了红色,网上查资料显示说是结果不一致导致同一个隧道报错。除此之外,我无符号减法的溢出的计算也出错了,对于无符号减法,只可能产生下溢出(即结果小于0),而无符号的加法只能产生上溢出,因此,在对第二个操作数取反加1后,如果产生上溢,反而说明减法没有溢出,因此此处的无符号减法溢出要取反:



我将无符号加法和无符号减法的溢出计算分开,后面加一个选择器即可产生正确的无符号计算结果.并给无符号减法的溢出取反。

对于无符号溢出结果的选择器,由于只有计算加减法(运算指令为5和6)时有效,其他情况就设为0:



对于有符号的溢出,我先花了一些时间解决理论的问题才开始画的,先看有符号加法,有符号的溢出主要取决于三个数,前两个是操作数的符号位(即最高位),再一个是次高位的进位(决定符号位是否会反转),显然,当两个操作数的符号不同时,根据二进制补码,是不可能发生溢出的,只有当二者操作数符号相同时,而且符号位在计算后发生改变才说明溢出,于是便可以得到如下的真值表:

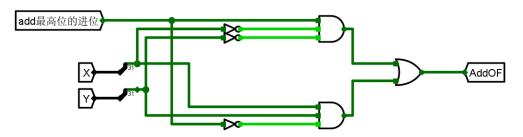
X最高位	Y最高位	次	是否溢出(1表示溢出)
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

从上面的真值表可以得出溢出的逻辑表达式:

OF = (\$X)(\$Y)(C31) + XY(\$C31)

C31表示次高位进位。

于是可以画出如下电路图来得到有符号加法溢出:



其中"add最高位的进位"来源于32位快速加法器的031接口:



在画此电路图时,我终于发现取出一个数的对应比特位的最好工具,使用Splitter就行,由于之前移位操作的selector也能用,便没有将selector换为splitter。

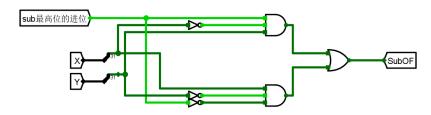
对于有符号减法也一样分析, 可以得到如下真值表:

X最高位	Y最高位	次 高 位 进 位	是否溢出(1表示溢出)
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	0

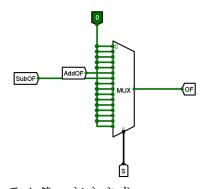
得到减法溢出的逻辑式:

OF = (非X) Y (C31) + X (非Y) (非C31)

画出电路图:



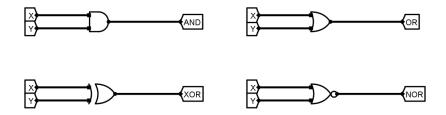
最后仿照无符号加减法做一个选择器:



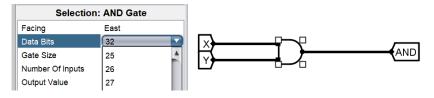
至此第二部分完成。

#### (3) 第三部分 (剩余运算符和选择器的实现):

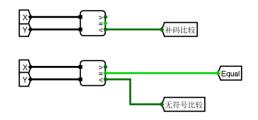
剩下的运算符实现都较为简单,运算符7~10为位运算,只要使用对应的门电路即可:



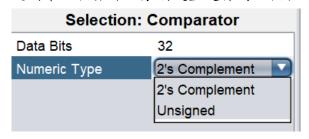
唯一需要注意的是要把门的data bits参数改为32位:



还有两个运算符是有符号和无符号的大小比较,可以使用logism内置的comparator(这次是直接网络上搜索出可用的元件,而不是一个一个在内置的库里面找了):

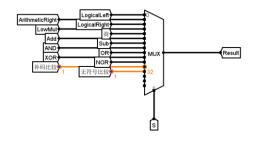


这两个比较器可以分别设置是补码比较和无符号比较:

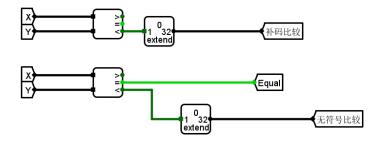


同时由于本实验的ALU还要求有一个equal接口,此处便将其中一个等号接口直接接到 equal的输出上。

接下来画最后的选择器, 用于结果的输出选择, 由输入的操作码决定:

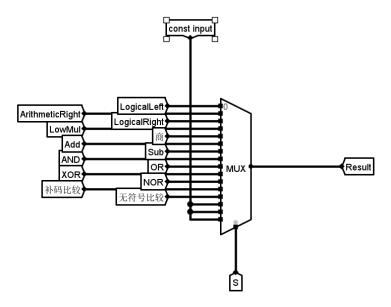


这里再次遇到了之前的位数不匹配的问题,需要将比较的结果进行位扩展,查到可以使用logism自带的bit extender进行位扩展,于是便小小调整了一下先前做好的大小比较:



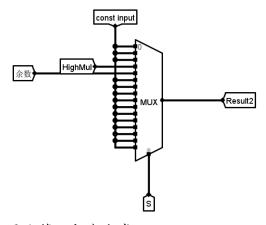
这里发现所有超过一位的隧道都是黑色的线,感觉不是很方便?

改完这个之后选择器就正确了:



这里使用了O (const input, 之前用到过,表示32位的O)填充其他未定义操作码,来防止引脚悬空。

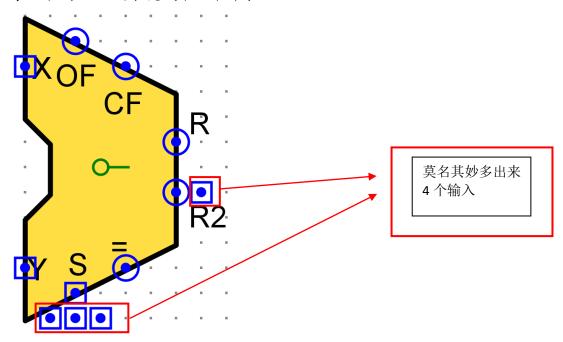
最后还需要给result2 (乘法中的高32位,除法中的余数)做一个选择器,与上面的类似,只有操作码(3和4)有输入,其他默认输入为0(同样使用const input表示):



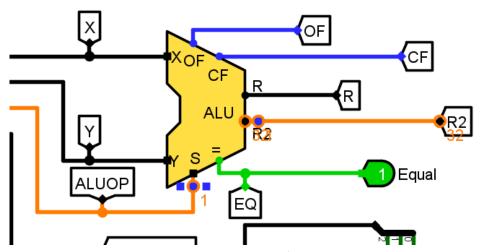
至此第三部分完成。

#### 但是真的完成了吗?

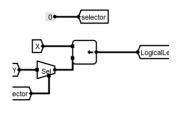
*并没有*,前面我一直犯了一个测试阶段才会发现的错误(对logism还是不熟悉),所有所谓的常量(const input, selector等不是真的常量,logism认为是用户要给输入的)导致了我的ALU封装变成了这个样子:



然后自动测试里面的ALU也乱了:



由于这些莫名其妙的接口导致了令人匪夷所思的错误,当时我一度怀疑是logism卡bug,后面发现自己定义的常量不是常量,而是接口,便将所有用到常量的部分换成logism里面真正的常量:





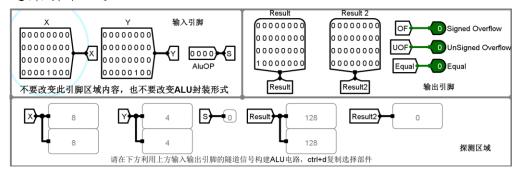
另外两个都是单比特常量, 此处不再展示。

至此第三部分完成。(真的完成了,没有转折了)

## 六、 实验结果及分析

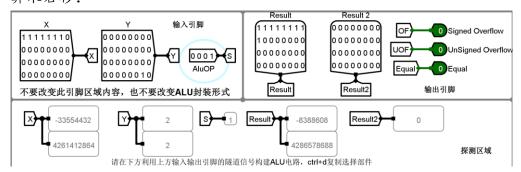
我将为每一个操作做一个自己的测试用例, 其中加减法的操作会多做几个用于溢出符号的测试

#### (1) 逻辑/算术左移:



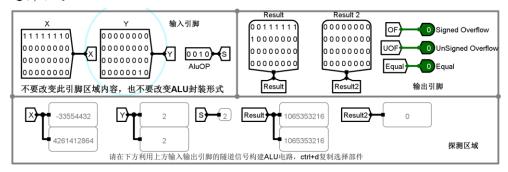
8左移四位,乘以16(2~4),得128,故正确。

#### (2) 算术右移:



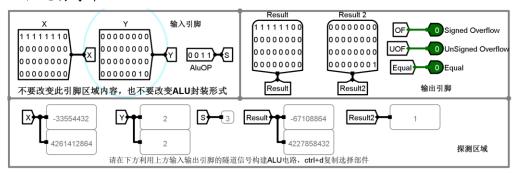
从result可以看到x带符号地右移了两位,故正确。

#### (3) 逻辑右移:



可以看到负数右移变成正数,result中的结果右移了两位,故正确。

#### (4) 64位无符号乘法:



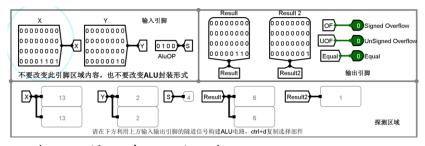
此处计算结果验证如下:

(2<sup>32</sup>+4,227,858,432)÷2 4,261,412,864

(此处是用结果倒推x的值)

高位 (result2) 为1,故有一个2<sup>32</sup>,加上低位的部分再除以2 (乘数为2),应该是x的值,故正确。

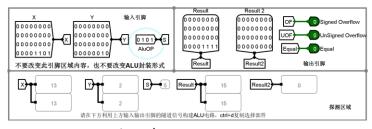
#### (5) 32位无符号除法:



13 除以 2 得 6 余 1, 故正确。

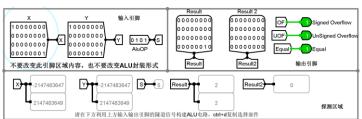
#### (6) 有/无符号加法:

#### 普通加法:



13 + 2 = 15, 故正确。

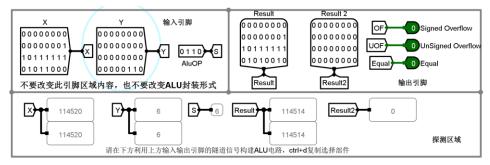
#### 加法溢出:



可以看到x和y最高位的1分别相加溢出,最低位的1相加得到2,结果正确,溢出符号全亮(此处也顺带验证了equal输出,x和y是一模一样的。)

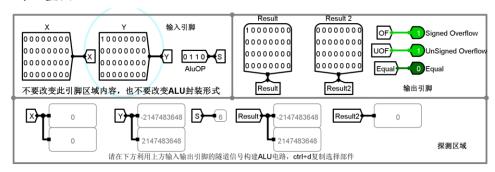
#### (7) 有/无符号减法:

#### 正常减法:



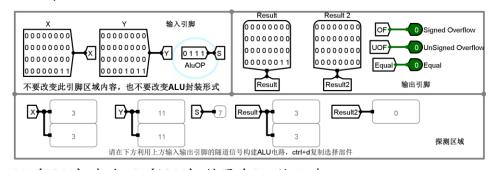
114520 - 6 = 114514, 正确。

#### 减法溢出:



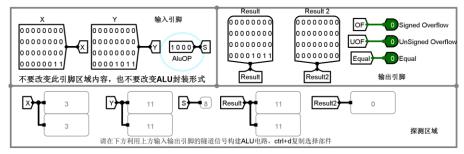
此处使用补码算法可以得知 -Y 和 Y 一样,故结果应该和Y一样,且发生了溢出,故正确。

#### (8) 按位与:



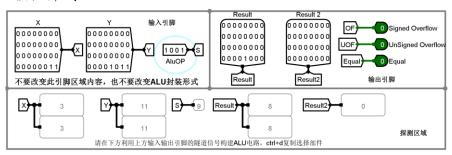
11 (1011) 与上 3 (0011) 结果为3, 故正确。

#### (9) 按位或:



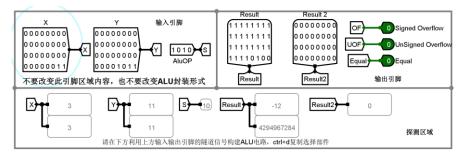
11 (1011) 或上 3 (0011) 结果为11, 故正确。

#### (10) 按位异或:



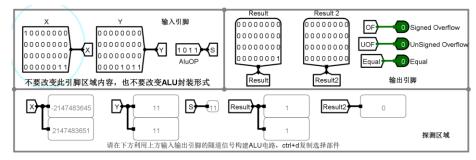
11 (1011) 异或 3 (0011) 结果为8 (1000), 故正确。

#### (11) 按位或非:



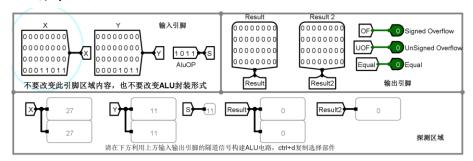
11 (1011) 或非 3 (0011) 结果为 -12, 可以和或的结果比较, 确实是取反的。

#### (12) 有符号比较:



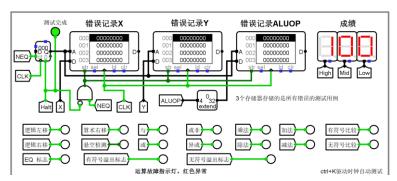
此处X明显小于Y, 故正确。

#### (13) 无符号比较:



27 > 11, 故正确。

#### (14) 自动测试:



所有测试点均通过。

## 七、心得体会

本次实验体验了一把制作ALU的过程,虽然不是使用实体的硬件和门电路进行搭建,整个ALU的构建过程算是搞得比较清楚了,其中让我印象最为深刻的是加减法溢出的门电路搭建,这个部分是实验里面最困难的地方,需要列出真值表进行分析,并根据分析结果画出门电路,否则只单纯思考的话,很难第一次就思考出来。

另外一个我觉得学习到的东西是logism的深度用法,里面常量,多选器,位分组选择器,位扩展器等我都是在本次实验中第一次用到,因此对logism的使用也更加熟练。最后一点吐槽一下logism有时候会抽风,需要重启软件才能正常工作,不是很利于调试。