实验02

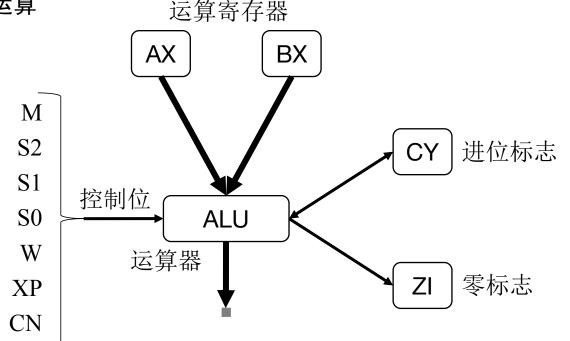
十六位机运算器实验

实验目的与要求

- 掌握十六位机字与字节运算的数据传输格式
- 验证ALU及标志位控制的组合功能
- 熟悉ALU运算控制位的运用

实验原理——运算器相关部件及控制位

- 运算寄存器(AX, BX): 存放参与运算的数据
- 控制位: 控制运算类型、标志位等
- •运算器:用于运算
- 进位标志:标志进/借位,参与运算
- 零标志: 标志全零状态



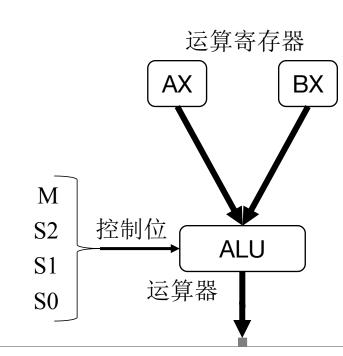
pp. 11 表2. 3. 1

算术运算

М	S 2	S 1	က ဝ	功能
1	0	0	0	RR
1	0	0	1	RL
1	0	1	0	A-B
1	0	1	1	A+B
1	1	0	0	RRC
1	1	0	1	RLC
1	1	1	0	A-B-C
1	1	1	1	A+B+C

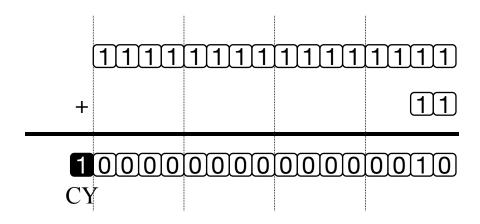
逻辑运算

М	S 2	S 1	S O	功能
0	0	0	0	А
0	0	0	1	A+1
0	0	1	0	A&B
0	0	1	1	A B
0	1	0	0	0
0	1	0	1	A-1
0	1	1	0	#A
0	1	1	1	В

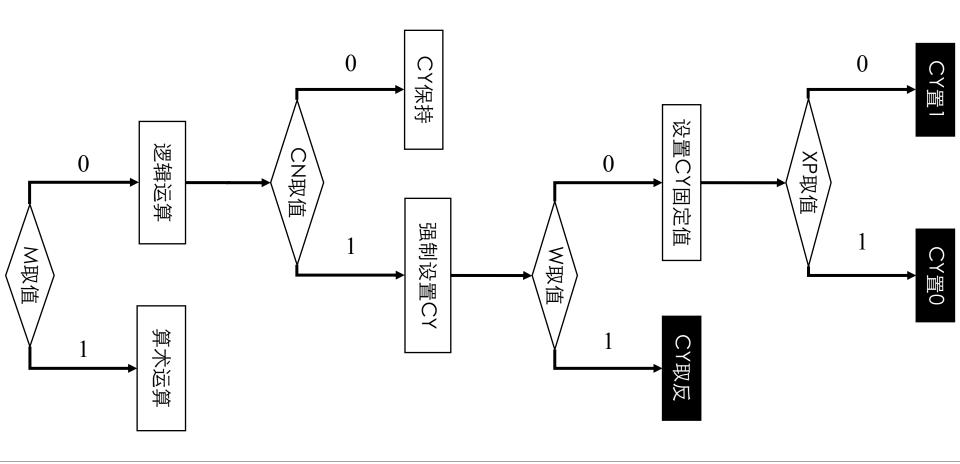


• CY 进位标志

• ZI 零标志

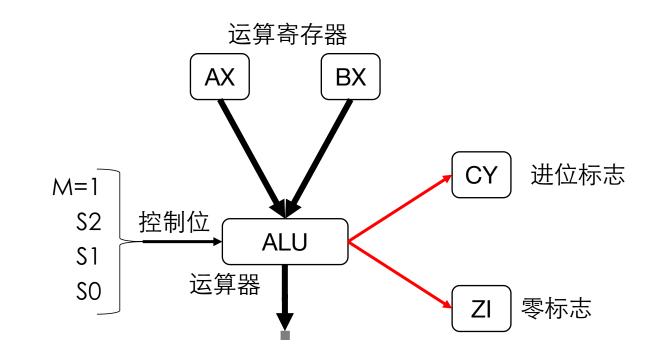


• "返回"按键



实验原理——标志位:运算结果影响标志位

- M=1时,运算结果影响标志位
 - M=1意味着进行算术运算,即,算术运算会自动设置标志位
 - FFFFh + 01h
 - 既产生进位标志 CY
 - 又产生零标志 ZI

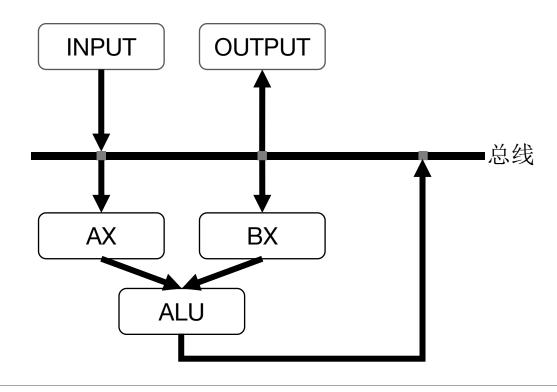


实验原理——标志位:标志位参与运算

• 算术运算中,M=1且S2=1时的4种运算

М	S2	S1	S0	功能	
1	0	0	0	RR	
1	0	0	1	RL	
1	0	1	0	A-B	
1	0	1	1	A+B	
1	1	0	0	RRC	带进位循环右移
1	1	0	1	RLC	带进位循环左移
1	1	1	0	A-B-C	C是进位标志
1	1	1	1	A+B+C	C是进位标志

• IN \rightarrow BUS \rightarrow AX,BX \rightarrow ALU \rightarrow BUS \rightarrow OUT



实验原理──源/目的选通: INPUT→BUS

 $X_2 X_1 X_0 = 011(IOR)$

•	源	
	•	10

• 10R

INPUT

 $X_2X_1X_0$

011

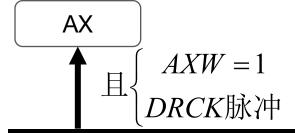
总线

功能

IOR

实验原理──源/目的选通: BUS→AX

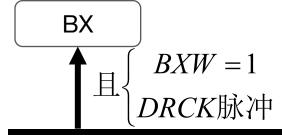
- 目的
 - AXW+DRCK



总线

实验原理──源/目的选通: BUS→BX

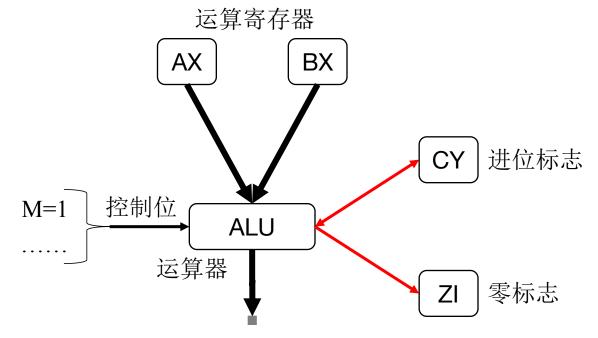
- 目的
 - BXW+DRCK



总线

实验原理——运算影响标志位/标志位带入运算

- M=1
 - 算术运算
 - 自然而然,运算影响标志位
 - 只要运算类型是带标志位(CY),则将带入运算



且
$$\begin{cases} M=0 \\ CN=1 \end{cases}$$
时, W 和 XP 的不同取值 $\begin{cases} W=1 & CY$ 取反 $W=0$ 且 $XP=0 & CY$ 置1 $W=0$ 且 $XP=1 & CY$ 清0

实验连线

连线	信号孔	开关孔	说明
1	DRCK	CLOCK	提供脉冲
2	W	K6	总线字长
3	XP	K7	源奇偶位
4	OP	K16	目的奇偶位
5	X2	K10	
6	X1	K9	源部件选择
7	X0	K8	

连线	信号孔	开关孔	说明
8	AXW	K17	AX写
9	BXW	K18	BX写
10	М	K15	运算控制位
11	S2	K13	运算状态位
12	S1	K12	运算状态位
13	S0	K11	运算状态位

实验步骤

实现IN→BUS 实现BUS→AX

) **→ /-**(*/*

实现BUS→BX

实现不带进位和带进位的各种运算

实现ALU→BUS

实现BUS→OUT

实验要求

• 假设CY原来有值,在进行带进位加法时,加法结果可能会产生新的进位,也可能不产生。请分析这种情况,设计实验验证各种情况下加法完成后CY的值。