به نام خدا

SAYEH Basic Computer

سید نوید کرمی نژاد

سید سینا ملکوتی

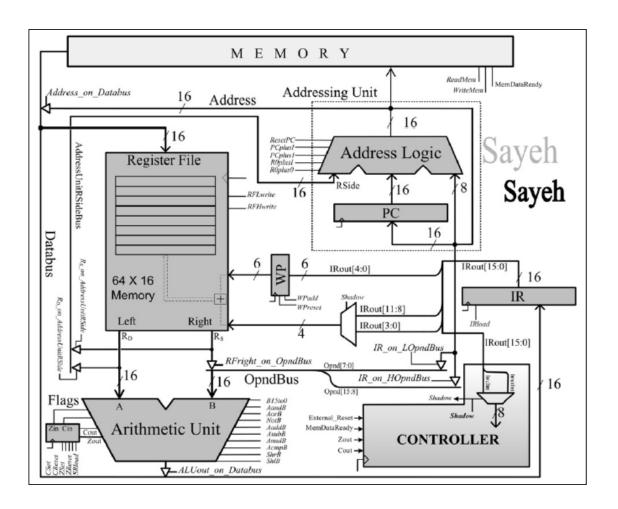


طراحی و پیاده سازی یک پردازنده به نام سایه

که شامل (SAYEH : Simple Architecture, Yet Enough Hardware) که شامل دو بخش زیر است :

- کنترلر (Controller)
- مسیر دیتا (Data Path)

سایه با یک حافظه در ارتباط است. نحوه اتصال اجزا به هم به صورت شکل زیر است:



۲. حافظه (Memory)

حافظه مورد استفاده یک حافظه 16*1024 است.

ورودي ها:

- Clk •
- ReadMem : زمانی که این ورودی ۱ باشد داده در حافظه ذخیره می شود.
- WriteMem : زمانی که این ورودی ۱ باشد داده از حافظه خوانده می شود.
- AddressBus : این ورودی شماره خانه ای از حافظه که قرار است روی آن نوشته شود یا از آن خوانده شود، مشخص می کند.
 - DataBus : این سیگنال یک سیگنال ورودی خروجی ۱۶ بیتی است.

خروجی ها :

• MemDataReady : این یک سیگنال کنترلی است که وقتی ۱ باشد می توان روی حافظه نوشت یا از آن خواند. ● DataBus : این سیگنال یک سیگنال ورودی – خروجی ۱۶ بیتی است.

۳. سایه

هر کدام از اجزای سایه در بخش های جداگانه ای بررسی می شود.

DataPath: ٣-1

مسیر داده به طور کلی، تعدادی ورودی و خروجی دارد که ورودی های آن همه از Controller و خروجی های آن از اجزای درونی خودش می آید. اجزای تشکیل دهنده DataPath عبارت اند از:

- Addressing Unit: این ماژول خروجی به ما می دهد که مشخص می کند قرار است از کدام خانه حافظه خوانده و یا روی آن نوشته شود.
 - Instruction Register؛ یک رجیستر ۱۶ بیتی است که ورودی دستور را از حافظه می گیرد و در اختیار کنترلر و Addressing Unit قرار می دهد.
 - Register File: این ماژول شامل ۶۴ رجیستر ۱۶ بیتی است که داده های خروجی از حافظه، Addressing Unit و Arithmetic Unit را در خود

ذخیره می کند. نکته مهم این است که به طور همزمان تنها می توان به ۴ رجستر از ۶۴ رجیستر موجود دسترسی داشت.

- Window Pointer: با توجه به نکته بالا این ورودی ضروری به نظر می رسد که به یک رجیستر ۶ بیتی نیاز است که در آن شماره اولین خانه ای از Register File که به آن دسترسی داریم، ذخیره شود.
- Flag Register: این رجیستر دو مقدار Carry Flag و Zero Flag که به عنوان خروجی های Arithmetic Unit هستند برای استفاده دوباره در آن نگهداری کند.
- Arithmetic Unit: واحد محاسباتی که مسئول انجام دستورات زیر را انجام می دهد:
 - A+B ✓
 - A*B **√**
 - A-B ✓
 - A and B ✓
 - A or B ✓
 - A xor B ✓
 - B 15 to 0 ✓
 - Not B ✓
 - 2'complement B ✓

- A compare B ✓
 - Shift Left B ✓
- Shift Right B ✓

ورودی ها:

- Clk •
- Cset, Creset, Zset, SRLoad: با توجه به این که هر کدام از این بیت ها ۱ باشد، مقدار مربوطه از Flag Register خارج می شود.
- funcSelect: این سیگنال ۴ بیتی تعیین می کند که کدام عملیات Arithmetic Unit: محاسباتی در
- AluOut_on_Databus: در صورت ۱ بودن این ورودی نتیجه عملیات محاسباتی روی سیگنال DataBus که در شکل نیز دیده می شود، قرار می گیرد.
- IRload: اگر این بیت کنترلی ۱ باشد ورودی IR مستقیما روی خروجی قرار می گیرد.
 - WPadd: اگر این ورودی ۱ باشد، مقدار ورودی با مقدار ذخیره شده
 جمع و به خروجی منتقل می شود.
 - WPreset: در صورت ۱ بودن مقدار خروجی ریست می شود.

- RFLwrite,RFHwrite این بیت ها مشخص می کنند که قرار است ورودی Register File روی کدام بیت های رجیستر ذخیره شود. اگر RFL ۱ باشد ۸ بیت کم ارزش ورودی روی ۸ بیت کم ارزش رجیستر و اگر RFH ۱ باشه ۸ بیت کم ارزش روی ۸ بیت پر ارزش رجیستر ذخیره می شود. در صورتی که هردو همزمان ۱ باشند ورودی بطور کامل روی رجستر موردنظر نوشته می شود.
- EnablePC: اگر این بیت ۱ باشد مقدار ورودی PC مستقیما به خروجی وصل می شود.
 - ResetPC: در صورت ۱ بودن این بیت مقدار PC ریست می شود.
 - PCplusl ور صورت ۱ بودن این بیت مقدار PC با مقدار PC است جمع می شود.
 که در واقع ۸ بیت کم ارزش خروجی IR است جمع می شود.
 - PCplus1: در صورت ۱ بودن این بیت مقدار PC با ۱ جمع می شود.
- Rplusl: در صورت ۱ بودن این بیت مقدار Rside که ورودی اختصاصی Rplusl: در صورت ۱ بودن این بیت مقدار AU
 - Rplus0: در صورت ۱ مقدار Rside مستقیماً به خروجی AU منتقل می شود.

- Rs_on_AddressUnitRSide, Rd_on_AddressUnitRSide الكر هر كدام از اين بيت ها ۱ باشد(همزمان اين دو بيت ۱ نمی شوند) مقدار Rs يا Rd كه خروجی RF هستند به عنوان Rside وارد AU می شوند.
- Address_on_DataBus: این یک بیت کنترلی است که در صورت Address_on_DataBus: فعال بودن مقدار AU را روی DataBus قرار می دهد.
 - inputFromMemory: این سیگنال ۱۶ بیتی مقداری است که از bataBus ورار می گیرد.
- ReadMem, WriteMem: به ترتیب اگر هر کدام از این بیت ها ۱ باشند داده روی حافظه نوشته و یا از آن خوانده می شود.

خروجی ها:

- outputToMemory: این مقداری است که به حافظه به عنوان ورودی داده می شود. این سیگنال ۱۶ بیت دارد.
 - Cout: بیت خروجی اختصاصی Flag Register است که به عنوان Controller ورودی به Controller داده می شود.
 - Zout: بیت خروجی اختصاصی Flag Register است که به عنوان درودی به Controller داده می شود.

- addressUnitOutputToMemory: عملکرد این سیگنال در قسمت "حافظه" توضیح داده شد.
 - IR_output_to_controller: خروجی اختصاصی IR که برای Controller شدن به Decode

Controller: ٣-٢

این ماژول وظیفه فعال کردن بیت های کنترلی را دارد.

کنترلر، دستورات را از IR می گیرد و طبق جدول صفحه بعد بیت های کنترلی خاصی را فعال می کند.

در ضمن ورودی External Reset کل دستگاه را به حالت اولیه بر می گرداند.

Cout و ارد DataPath و ارد Cout و ارد Cout

Instruction		Bits 15:0	RTL notation: comments or
Mnemonic and Definition		19:0	condition
nop		0000-00-00	
hlt	No operation Halt	0000-00-01	No operation
szf		0000-00-01	Halt, fetching stops
czf	Set zero flag	0000-00-10	Z <= '1'
scf	Clr zero flag	0000-00-11	Z <= '0'
ccf	Set carry flag	0000-01-00	C <= '1'
	Clr carry flag	0000-01-01	C <= '0'
cwp	Clr	0000-01-10	WP <= "000"
	Window pointer	0001 D C	D . D
MVI	Move Register	0001-D-S	$R_D \ll R_S$
lda	Load Addressed	0010-D-S	$R_D \ll (R_S)$
sta	Store Addressed	0011-D-S	$(R_D) \le R_S$
inp	Input from port	0100-D-S	In from Rs write to RD
oup	Output to port	0101-D-S	Out to port R _D from R _S
and	AND Registers	0110-D-S	$R_D \leq R_D \& R_S$
orr	OR Registers	0111-D-S	$R_D \leq R_D \mid R_S$
not	NOT Register	1000-D-S	$R_D \le R_S$
shl	Shift Left	1001-D-S	$R_D \le sla R_S$
shr	Shift Right	1010-D-S	R _D <= sra R _S
add	Add Registers	1011-D-S	$R_D \leq R_D + R_S + C$
sub	Subtract	1100-D-S	$R_D \leq R_D - R_S - C$
	Registers		
mu1	Multiply	1101-D-S	$R_D \ll R_D * R_S : 8-bit$
	Registers		multiplication
cmp	Compare	1110-D-S	R _D , R _S (if equal:Z=1; if
			$R_D < R_S: C=1$)
mil	Move Immd Low	1111-D-00-I	$R_{DL} \le \{8bZ, I\}$
mih	Move Immd High	1111-D-01-I	$R_{DH} \leftarrow \{I, 8'bZ\}$
spc	Save PC	1111-D-10-I	$R_D \leq PC + I$
jpa	Jump Addressed	1111-D-11-I	$PC \le R_D + I$
jpr	Jump Relative	0000-01-11-I	PC <= PC + I
brz	Branch if Zero	0000-10-00-1	$PC \leq PC + I : if Z is 1$
brc	Branch if Carry	0000-10-01-1	$PC \leq PC + I : if C is 1$
awp	Add Win pntr	0000-10-10-I	$WP \le WP + I$

ماشین حالت (State Machine) زیر شِمای کلی این جزء را نشان می دهد:

