

## توضیح نحوه کار Pipeline :

- ① اولین قسمت از برنامه  $\text{multiplier}$  قرار دارد که بین مقدار قبلی  $PC$  به علاوه  $4$  و مقدار آموخته از  $\text{branch}$  به وسیله  $PCsrc$  انتخاب می‌کند. اگر مقدار قبلی و اگر  $PCsrc$  باشد مقدار  $\text{branch}$  را می‌گیرد.
- ها و خروجی  $4N$  بی هستند.



(۲) PC قرار دارد که مقدار خروجی multiplexer قسمت (۱) را در خود ذخیره می کند و در طاق بعدی آن را به مرحله بعد می دهد. در ابتدا هم مقدار داخل PC صفر است که یعنی برنامه از خانه صفر شروع می شود. (خانه صفر instruction memory در قسمت (۴) ورودی و خروجی ۹۴ بیتی هستند)

(۳) در قسمت بعدی adder قرار دارد که مقدار خروجی از PC قسمت (۲) را دریافت کرده و آن را به علاوه ۴ کرده و آن را به عنوان ورودی multiplexer قسمت (۱) می دهد. ورودی و خروجی ۹۴ بیتی هستند.

(۴) در instruction memory چون فقط از آن خوانده می شود و در آن نوشته نمی شود clock احتیاجی نیست.

در این قسمت داده های دستورات برنامه ذخیره می شوند. (داینجا دستورات داده شده به طور پیش فرض در این قسمت ذخیره شده اند) (دستورات ۳۲ بیتی هستند)  
و باتوجه به خروجی PC داده که آدرس آن PC است باز اگر این قسمت خوانده شود به مرحله بعد داده می شود.

ورودی و خروجی ۹۴ بیتی است.

(۵) رجیستر IF/ID قرار دارد که در خود باهر طاق مقدارهای خروجی PC قسمت (۲) و instruction memory قسمت (۴) را در خود ذخیره می کند تا مقادیر فقط بتوانند در طاق ها تغییر کنند و از مقادیر غیر درست بین طاق ها استفاده نشود. در این قسمت ورودی و خروجی

ورودی و خروجی ۹۴ بیتی است.



⑥ کنترل داین قسمت قرار دارد که datapath را به نوعی مدیریت می کند مقدار ورودی آن بیت های مربوط به خروجی instruction memory (۴) در خروجی IF/ID (۵) می باشد و حقایق کلیدی branch و mem-read و mem-write و mem-to-reg و alu-op و reg-write را خروجی می دهد. (باتوجه جدول کتاب)

این حقایق با استفاده از مقدار ذخیره شده در opcode دستورات یا ۷ بیت اول خروجی instruction memory ها تعیین می شود.

باتوجه اینکه دستورات محدود شده به نوع R و branch و store و load این دستورات را می توان بیت های ۴ و ۵ در opcode از هم تشخیص داد. اگر بیت ۵ و ۴ هر دو ۱ بودند یعنی دستور branch است در غیر این صورت اگر بیت ۴ و ۵ هر دو ۰ بودند دستور load است و در غیر این صورت اگر بیت ۴ و ۵ و ۶ و ۷ ۱ بودند یعنی دستور store است و در غیر این صورت دستور R-type است.

~~در این صورت که اگر بیت ۴ و ۵ و ۶ و ۷ ۱ باشند~~

⑦ Register memory قرار دارد که حقایق داخل هر رجیستر را مدیریت می کند که ۴ ورودی می باشد و در آن شماره رجیستر ها می باشد که مقدار ۱۵ بیتی است که مربوط به بیت های ۱۵ تا ۲۰ و ۲۱ تا ۲۴ در بیت های مربوط به خروجی instruction memory (۴) در خروجی IF/ID می باشد.

و ورودی های بعدی برای write کردن دارد در آن می باشد که اول بابت reg-write آن می شود که خروجی کنترل (۶) است که وابسته به دستورات مختلف است.



اول write register ۵ بیتی  
 write data که مقادیر آن از رجیستر MEM, WB ۶۴ بیتی  
 multiplexer ۵ بیتی می آید و در خروجی آن هم ۶۴ بیتی هستند.

۱) قسمت imm Gen که می تواند immediate می باشد که دردی آن ~~۶۴ بیتی~~  
 بیت های مربوط به خروجی instruction memory ۱۹ در خروجی ۱۴/۱۵ @ می باشد.

در این قسمت با توجه به ۷ بیت اول instruction و یا همان opcode دستور انواع ~~۶۴~~  
 store, load و یا branch انتخاب می شود و مقدار immediate مخصوص آن  
 دستور ساخته می شود.

store → بیت های ۱۱ + بیت های ۲۵ تا ۳۱

load → بیت های ۳۱ تا ۳۰

branch → بیت های ۱۱ تا ۸ + بیت های ۲۵ تا ۳۰ + بیت ۷ + بیت ۳۱

و در این قسمت ۳۲ بیتی و خروجی ۶۴ بیتی است.



⑨ رجیستر ID/EX در خوراک هر مدار داده های خروجی کنترل فست های (WB، M و EX) و بیت های مربوط به خروجی PC ② در خروجی IF/ID ⑤ و دو خروجی ۶۴ بیتی در Register memory ⑦، خروجی ۶۴ بیتی Nimmgen و بیت های ۱۲، ۱۴ و ۱۶ خروجی instruction memory ④ در خروجی IF/ID ⑤ و همچنین بیت های مربوط به ۷، ۱۱ دستور مورد نظر که مربوط به write کردن در رجیستر است (سیگنال مربوط به write register) را در خود ذخیره می کند.

⑩ multiplener قرار دارد بین بیت های مربوط به خروجی register memory ⑦ و ۲ خروجی ID/EX و ۴ بیتی و بیت های مربوط به خروجی ۶۴ بیتی Nimmgen ⑧ با توجه به ALUsrc انتخاب می کند.

⑪ ALUcontrol/ تقاریر مورد نیاز برای انتخاب عملیات مورد نیاز در ALU انتخاب می شود و در این قسمت بیت های ۱۲، ۱۴ و ۱۶ مربوط به دستور در خروجی ID/EX ⑨ است و همچنین ALU-op ۴ بیتی خروجی ID/EX ⑨ بیت مربوط به خروجی کنترل ⑨ است. با توجه به این تقاریر و کنترل داخل کتاب خروجی مورد نظر که ۴ بیت بوده و عملیات مورد نظر ALU می باشد تولید می شود.



(۱۲) در  $Alu$  ورودی اول  $۴۴$  بیتی بیت‌های مربوط به  $Register\ memory$  (۷) در خروجی  $ID/EX$  می‌باشد و همچنین خروجی  $۴۴$  بیتی  $multiplexer$  (۱۰) می‌باشد و همچنین خروجی  $Alu\ control$  که عملیات مورد نظر را تعیین می‌کند

۰۰۰۰ → and

۰۰۰۱ → or

۰۰۱۰ → add

۰۱۱۰ → sub

خروجی آن هم حامل این عملیات است و همچنین

$flag\ Z$  و  $flag\ C$  است که  $flag\ Z$  برای

دستور  $beq$   $branch$  می‌باشد

(۱۳)  $adder$  که مقادیر بیت‌های مربوط به خروجی  $PC$  (۲) در خروجی  $ID/EX$  (۹) و  $۴۴$  بیتی  $imm\ Gen$  در خروجی  $ID/EX$  (۹) را جمع می‌زند و خروجی  $۴۴$  بیتی این  $adder$  به رجیستر  $EX/MEM$  (۱۴) می‌رود و با کمک  $multiplexer$  (۱۰) می‌رود

(۱۴) رجیستر  $EX/MEM$  در خود باهنگام داده‌های خروجی کنترل فست‌های  $(M\ and\ WB)$  و خروجی  $adder$  (۱۳) و  $flag\ Z$  و خروجی  $Alu$  (۱۳) و خروجی دوم  $Register\ memory$  (۷) در خروجی  $ID/EX$  (۹) و همچنین  $write\ register$  از خروجی  $ID/EX$  (۹) را در خود ذخیره می‌کند



(۱۸) به gate and مقدار flag و branch را اهم and می اندازد و  
آن هم به عنوان PCscr به multiplener می رسد (۱) می رسد

(۱۹) Data memory داده ها را می خواند و می نویسد و می خواند و می نویسد  
load و store کاربرد دارد. در این مورد آن خروجی مربوط به نتیجه ALU است که به عنوان  
آدرس استفاده شود و در این مورد آن هم به بیت های مربوط به خروجی در register memory (۱)  
است که هر دو از خروجی EX/MEM (۱۴) می آیند. همچنین ۲ سیگنال MEMwrite  
و MEMRead هم به این قسمت وارد می شوند که خروجی کنترل هستند که از آن خروجی  
EX/MEM (۱۴) می آیند.

(۱۷) MEM/WB و به عنوان داده های مربوط به خروجی کنترل قسمت WB و خروجی  
Data memory (۱۴) و به بیت های مربوط به خروجی در Register memory (۷) در خروجی  
EX/MEM (۱۴) و همچنین داده های مربوط به write Register در خروجی EX/MEM (۱۴) در این  
خبر می شوند.

(۱۸) به multiplener که بین بیت های مربوط به خروجی alu و data memory (۱۴) و خروجی  
MEM/WB (۱۷) انجام می شود. mem to Reg که خروجی کنترل است انتخاب کرده و همراه با

موضوع:

تاریخ: / /

بیت‌های مربوط به write register از خروجی MEM/WB به register memory (✓) می‌رسد.