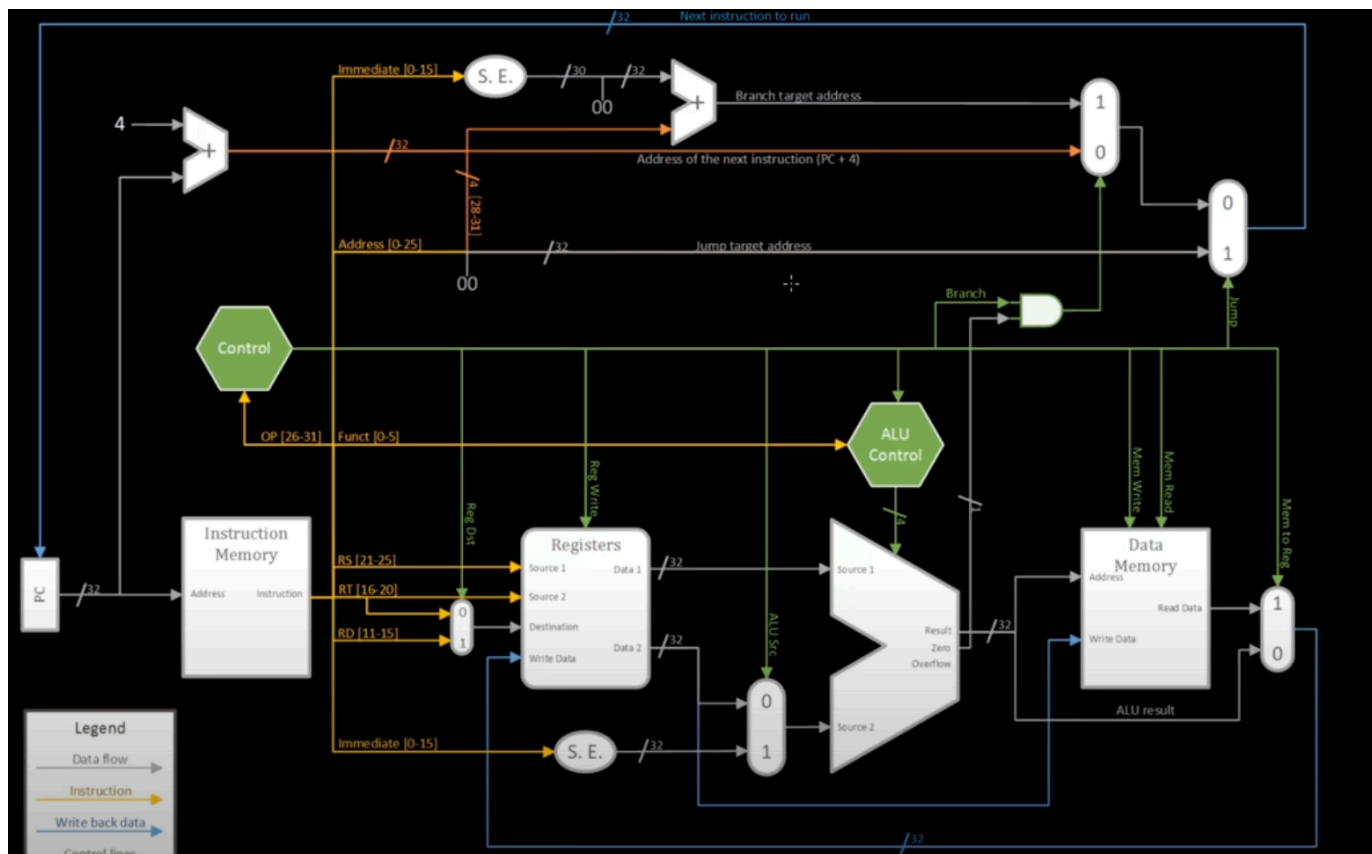


Datapath

Saturday, 19 August 2023

15:15

- Il datapath è l'unità che esegue le istruzioni assembly di un computer
- Esistono 2 tipologie di datapath:
 - Singolo ciclo
 - Risolve le istruzioni in 1 singolo ciclo
 - Questo però crea un problema; per risolvere tutto in 1 ciclo il clock deve essere abbastanza basso da permettere a tutte le istruzioni di risolversi
 - Quindi si rallentano anche operazioni estremamente veloci per via del clock lento
 - Non viene richiesto in esame però consiglio vivamente di studiarlo per poterlo affrontare approfonditamente il multiciclo
 - Schema:



- Qualche nota:
 - Le parentesi sono i bit dell'istruzione
 - Nientaltro in realtà, in caso di amnesia guarda qualche video online, semplice spiegato dalla giusta persona
- Multiciclo
 - Risolve tutto in step, e ci sono vari step:

- 1) Instruction Fetch (IF)
 - a) Si prendono le istruzioni dal PC e si portano all'istruzione mem
 - i) PCWrite = 0
 - ii) lOrD = 0
 - b) L'istruzione è letta dalla memoria
 - i) MemRead = 1
 - ii) MemWrite = 0
 - c) L'istruzione viene poi messa in un registro temporaneo: IR, ins
 - d) Viene incrementato il PC di 4
 - > Viene subito incrementato
 - i) ALUSrcB = 1
 - ii) PCSource=0
- 2) Instruction Decode
 - a) Vengono presi i registri desiderati dal Register File (RF)
 - b) Vengono messi nei registri A, B
 - c) Decodifica il comando, aka inviamo l'operazione al controllo
 - i) Verrà utilizzato nel ciclo successivo
 - d) Nel mentre viene inviato il PC, i primi 15 bit vengono fatti il sig shiftati, viene calcolata la somma e messa nel registro ALUout fatto siccome è possibile che ci ritroviamo allo step successivo facendo questo risparmiamo tempo.
- 3) Execute

Ora sappiamo quale operazione dobbiamo fare, ed abbiamo 4 casi:

 - a) L'ALU deve fare quale tipologia di operazione (R type)
 - i) L'ALU fa un'operazione tra A e B
 - ii) Si usa l'ALU Control per dare ordini all'ALU
 - iii) Ed esso lo sa grazie all'istruzione code [I primi 5 bit]
 - b) Si fa il SW/LW
 - i) L'ALU calcola la vera memoria aggiungendo l'OFFSET al l
 - c) E' un Branch
 - i) L'indirizzo lo avevamo già calcolato prima
 - ii) Calcoliamo la sottrazione tra A e B, se è 0 allora l'output si può fare la jump
 - iii) Fine
 - d) E' una jump
 - i) Come il branch però PCWrite è attivo, quindi il valore de futile
 - ii) Fine
- 4) Memory

Questa capita solo per il caso a e b, i casi c e d sono già finiti

 - a) R Type qui scriviamo nel registro il risultato

- i) Il risultato viene scritto in memoria, il write data e register
attivati
 - ii) Fine
 - b) SW
 - i) Dobbiamo prendere dal registro alla memoria
 - ii) L'address calcolato viene messo nella memoria
 - iii) Il write data arriva da B
 - iv) Fine
 - c) LW
 - i) Portiamo dalla memoria al registro
 - ii) L'address calcolato va in memoria, e sta volta viene letto
 - iii) Va dentro al memory data register
 - 5) Write back
- Qui manca solo LW/LB/LH
- a) Il write register e write data vengono attivati
 - b) Viene scritto
 - c) Fine

- Il write register e write data vengono attivati
- Viene scritto
- Fine

