

Documentatie procesor MIPS pe 32 de biti

Elemente functionale:

Monopulse Generator(MPG):

- Ajuta la identificarea momentului in care butonul pentru afisajul Seven Segment Decoder, este apasat, pentru a trece la urmatoarele instructiuni.

Seven Segment Display(SSD):

- Cu ajutorul SSD-ului suntem capabili sa vedem rezultatele executiei procesorului, prin cele 8 afisaore disponibile pe Nexys.

Procesor:

- Este entitatea in care toate componentele sunt conectate in mod corespunzator, si responsabila cu executia programului.

ROM (Read – Only Memory):

- Memoria ROM, este folosita, exact asa cum este numita, adica permite programului doar sa citeasca date, acele date fiind instructiunile pe care procesorul trebuie sa fie capabil sa le execute fara probleme. Este pozitionat in componenta IFetch.

Register File (RegFile):

- Register File, adica blocul de registii, este folosit pentru a stoca informatiile rezultate din executia programului, si ulterior folosite mai departe in executie.

IFetch(Instruction Fetch):

- Instruction Fetch, primește adresa curentă PC, cu instrucțiunile respective de la acea adresă, și generează adresa următoare, adică $PC + 4$, și transmite mai departe instrucțiunile generate.
- Adresa următoare este dată de următoarele condiții:
 - Dacă $Jump = 1$, atunci $PC \leftarrow Jump\ Address$;
 - Dacă $Jump = 0$, atunci:
 - Dacă $PCSrc = 1$, atunci $PC \leftarrow Branch\ Address$;
 - Dacă $PCSrc = 0$, atunci $PC \leftarrow PC + 4$.

Instruction Decoder (ID):

- Componenta Instruction Decoder, primește ca intrări 3 flag-uri din Main Control Unit, $RegWrite$, $RegDst$, $ExtOp$, cu instrucțiunile respective, un semnal de Enable, cât și datele care trebuie scrise la adresa dată de un multiplexor, care specifică dacă se scrie în registrul destinație, sau în registrul target.
- Datele rezultate sunt transmise mai departe către Unitatea de Executie, adică, datele citite de la adresele respective, funcția ce trebuie efectuată, valoarea de shift (dacă există), și imediatul extins.

Unitatea principală de control (Main Control-Unit):

- Componenta Main Control-Unit, este responsabilă pentru detectarea tipului de registru, R, I sau J, și pentru generarea semnalelor, $RegDst$, $ExtOp$, $ALUSrc$, $Branch$, $Jump$, $ALUOp$ (pe 3 biți), $MemWrite$, $RegWrite$, $MemtoReg$, corespunzător funcțiilor pe care procesorul trebuie să le execute.

Unitatea de executie (EX):

- Realizeaza operatii aritmetice si logice in functie de datele primite de la Instruction Decoder.
- Datele de intrare sunt date de continutul citit din Register File, Immediatul extins, ALUSrc care decide daca imediatul extins sau RD2, participa la operatia care trebuie efectuata, funtia, cu shift amount, si se calculeaza adresa de branch si rezultatul din ALU, care sunt prezentate pe iesiri.

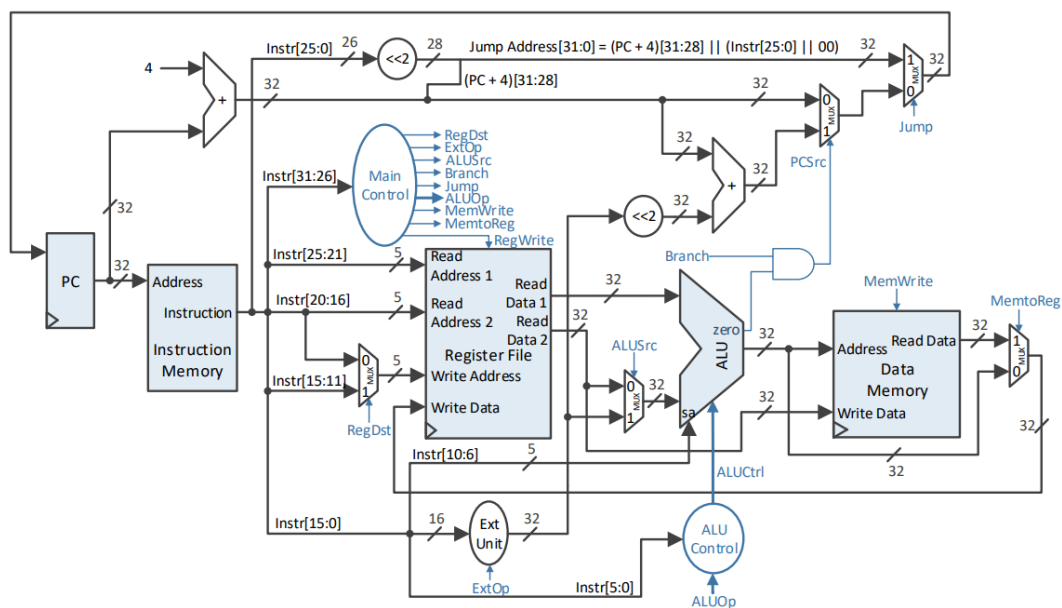
Unitatea de memorie:

- Unitatea de memorie, se prezinta ca o memorie RAM, in care se scriu datele citite(RD2), cand MemWrite este '1' , la adresa data de ALURes, iar ca iesiri are rezultatul din ALU, si datele citite, numite MemData.

Write-Back (WB):

- Write Back se refera la selectarea continutului pe care vrem sa il scriem in Reg File, astfel cand MemToReg = '1' se vor scrie datele MemData, iar cand este MemToReg = '0' se vor scrie ALURes.

Schema logica:



Instructiuni alese:

XOR – bitwise eXclusive-OR

- SAU-Exclusiv logic între două registre (sursa si target), memorează rezultatul in registrul destinație si incrementează program counter-ul
- $\$d \leftarrow \$s \wedge \$t$; $PC \leftarrow PC + 4$;
- xor \$d, \$s, \$t
- 000000 sssss tttt ddddd 00000 100110

SLT – Set on Less Than (signed)

- Instrucțiunea SLT compară două registre (sursa și target) și setează un al treilea registru (destinație) la valoarea 1 dacă \$s este mai mic decât \$t și la valoarea 0 în caz contrar
- $PC \leftarrow PC + 4$; if $\$s < \t then $\$d \leftarrow 1$ else $\$d \leftarrow 0$;
- slt \$d, \$s, \$t
- 000000 sssss tttt ddddd 00000 101010

ORI – bitwise OR Immediate

- Valoarea din registrul sursa este combinată folosind operația logică SAU cu o valoare imediată iar rezultatul este stocat în registrul \$t, în timp ce program counter este incrementat pentru a trece la următoarea instrucțiune din cod în alt registru
- $\$t \leftarrow \$s \mid ZE(imm)$; $PC \leftarrow PC + 4$;
- ori \$t, \$s, imm
- 001101 sssss tttt iiiiiiiiiiiiii

SLTI – Set on Less Than Immediate (signed)

- Dacă \$s este mai mic decât un imediat, \$t este inițializat cu 1, altfel cu 0
- $PC \leftarrow PC + 4$; if $\$s < SE(imm)$ then $\$t \leftarrow 1$ else $\$t \leftarrow 0$;
- slti \$t, \$s, imm
- 001010 sssss tttt iiiiiiiiiiiiii

Precizari:

Toate componentele au fost testate pe placuta, si au fost functionale. Totusi exista posibilitatea unei neregului legate de programul ales, datele probabil fiind eronate in unele cazuri. Tabelele, au fost puse toate in pdf-ul Tabele.pdf cu trasarea executiei si instructiunile alese.

Probleme legate de executie:

Probabil exista probleme mici in modul in care am scris cod, care sunt greu de gasit, si de rezolvat, dar se vor rezolva si acelea.