

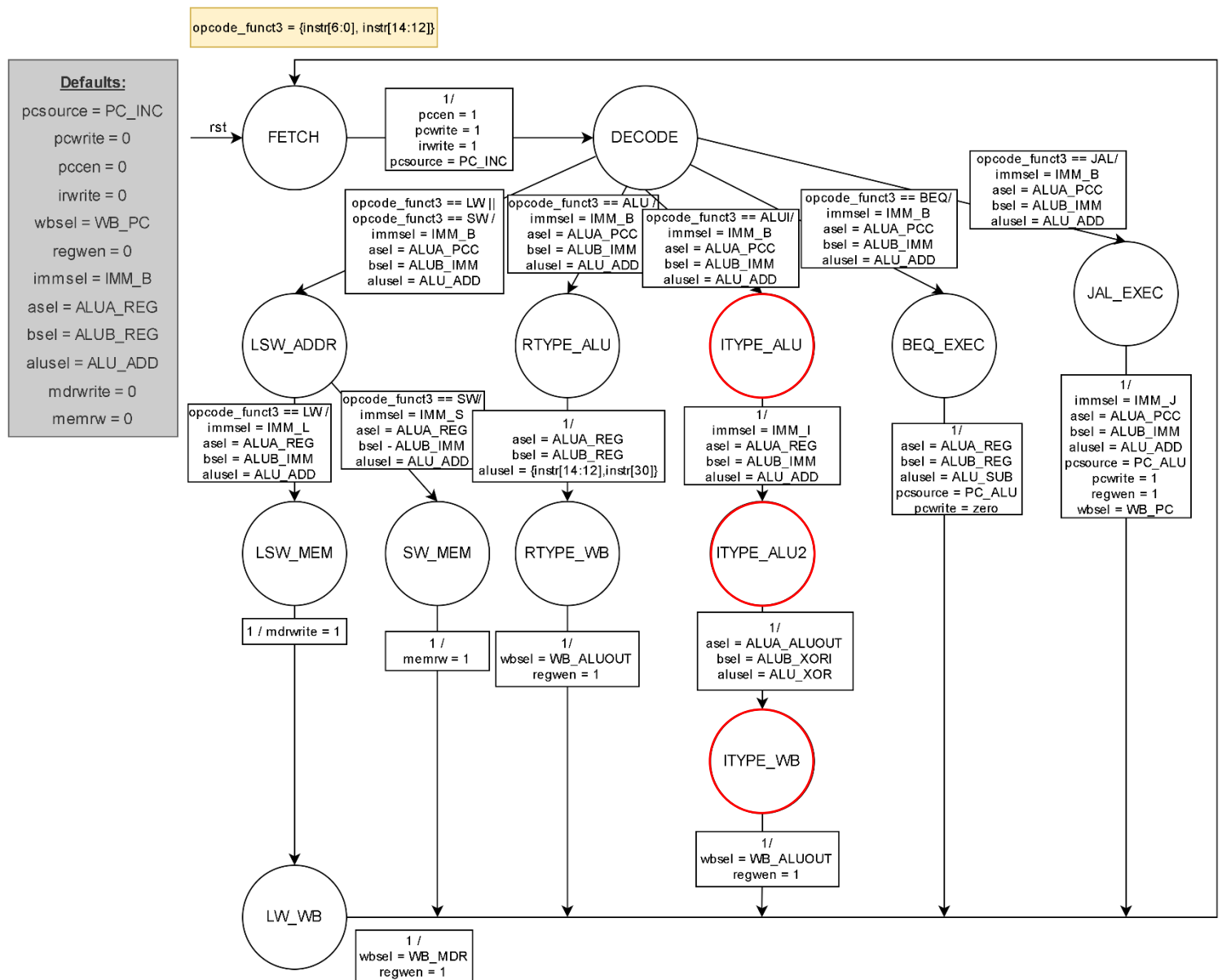
### סימולציה 3

מוגש ע"י:

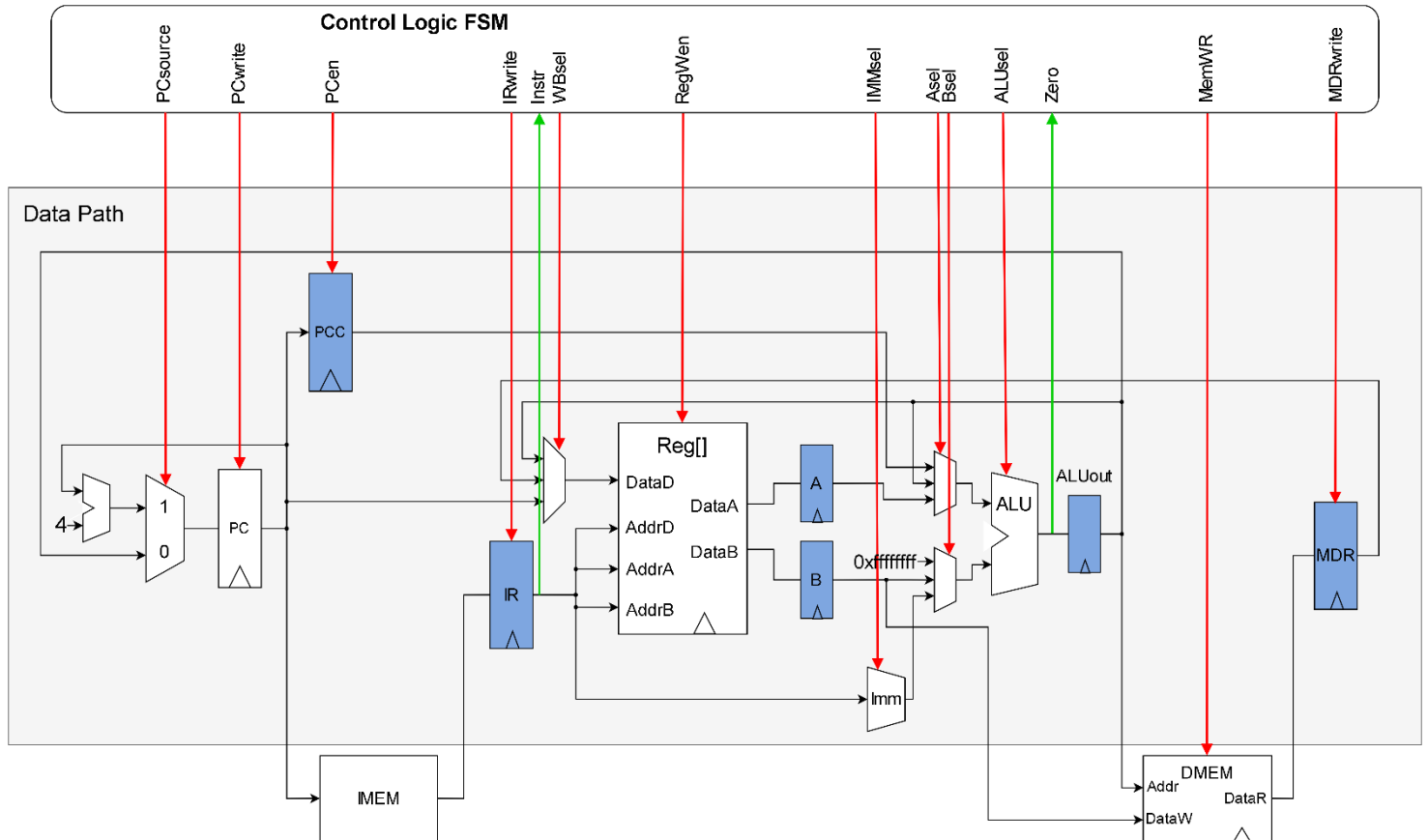
315817155	מייק אלכסנדרובסקי
318288925	דניאל טנסיינקו

- 2.4

בפקודת 'add' ישנו שימוש ב-ALU פעמיים. נצטרך להוסיף למכונת המצבים שלושה מצבים חדשים שיהיו אחראיים על הפקודה.

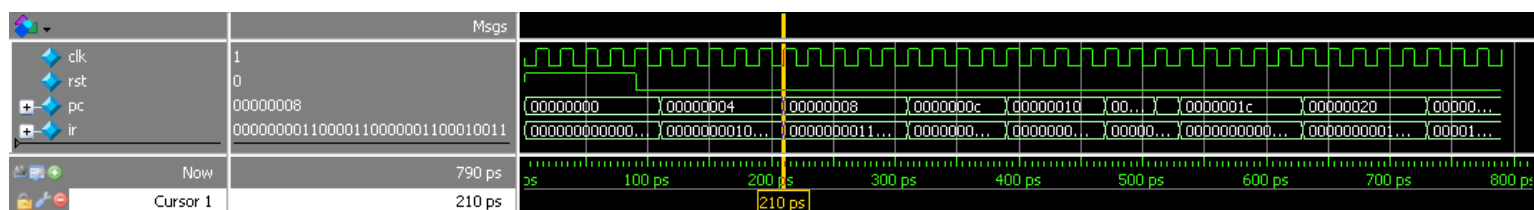


- ITYPE\_ALU – מבצע את החיבור הראשוני בין rs1 ל-immediate ושומר את התוצאה ברגיסטר ALUout.
- ITYPE\_ALU2 – מבצע את פעולת ה-orx בין התוצאה השמורה ב-ALUout לבין המספר 0xffffffff, ושומר את התוצאה ברגיסטר ALUout.
- ITYPE\_WB – מבצע כתיבה חזרה של התוצאה הסופית השמורה ב-ALUout לרגיסטר rd.



השינויים שבוצעו במעבד:

- חיבור מוצא הרגיסטר ALUout ככניסה לבורר Asel.
- חיבור המספר 0xffffffff ככניסה לבורר Bsel.



ניתן לראות שב-91ps, rst יורד ל-0 והמעבד מתחיל לעבוד. בעליית השעון הבאה, הפקודה הראשונה נקראת (שלב ה-fetch) ו-pc מתעדכן ל-4+pc. הפקודה היא 'lw'.  
ב-210ps, הפקודה הסתיימה והמעבד מקבל פקודה חדשה, גם כאן ps מתעדכן ועולה ב-4. ננתח את ir:

0000 0000 1100 0011 0000 0011 0001 0011

Imm (12) rs1 (6, x6=t1) func3 rd opcode

זוהי הפקודה 'addi t1, t1, 12'.

נחשב את התוצאה ונוודא שהיא תקינה:

t1 = 0xffff453 (-2989)

t1 = t1 + 12 = 0xffff45f (-2977)

t1 = t1 ^ 0xffffffff = 0x00000ba0 (-1120)

בהמשך מתקבלות הפקודות המתאימות ל-imem. לאחר ביצוע פקודת ה-'addi' תכולת הרגיסטר t1 נרשמת בזיכרון (dmem) בכתובת 16:

```
1 // memory data file (do not edit the following line - required for mem load use)
2 // instance=/rv_sim/dmem
3 // format=hex addressradix=h dataradix=h version=1.0 wordsperline=1 noaddress
4 0000ff00
5 0000dead
6 fffff453
7 ffff0113
8 00000ba0
```

כפי שניתן לראות, הכתובת 16 מכילה את המספר שחושב.