# <u> מבנה מחשבים ספרתיים - תרגיל בית Pipeline : 1</u>

מתרגל שאחראי על התרגיל: אנדריי.

#### <u>הגשה אלקטרונית בלבד. הגשה בזוגות.</u>

עליכם לבנות Emulator עבור המכונה LC-3, על כל אחד משלבי העיבוד שלה. כקלט הסימולציה תקבל קוד אסמבלי לביצוע וכן מסי מחזורי שעון של הסימולציה שיש לבצע. על הסימולציה תקבל קוד אסמבלי לביצוע וכן מסי מחזורי שעון של הסימולציה לשקף את מצב המכונה במדויק בכל מחזור שעון.

#### ארכיטקטורת המכונה:

במקרה forwarding בן 4 שלבים. במעבד אין חיזוי קפיצות או pipeline ה-LC3 הוא מעבד data hazards של data hazards. כמו כן נתון כי

- אורך כל פקודה 2 בתים.
- גודל הזיכרון 512 בתים.
- במכונה 8 רגיסטרים בגודל 2 בתים.
- .LC3.pdf סט הפקודות מצורף בקובץ
- במכונה 3 דגלים N שלילי, Z אפס, חיובי.
- כל ה-Offsets הינם מהכתובת שלאחר הפַקודה הרלוונטית.
- הייצוג של המספרים הינו כמו הייצוג של המכונה המבצעת את האמולציה (כלומר אין Little-Endian→Big-Endian צורך לבצע המרות
  - במכונה 4 שלבים:
    - Fetch o
    - Decode o
    - Execute o
  - (כתיבה לזיכרון ולרגיסטרים). Memory + WB  $\circ$
  - המעבד משתמש ב-stall בלבד כאשר מתגלה hazard. בפרט, אין חציה של קובץ הרגיסטרים.
  - פרט לפעולת LD, הדגלים NZP זמינים מיד לאחר שלב ה-execute כך שאין צורך ב- NZP בגללם. בפעולת LD הדגלים זמינים לאחר שלב ה-Memory , אך מצב שבו stall בגללם. בעקבות הדגלים לא ייבדק.
    - .wb/memory- מתעדכנים רק לאחר שלב PC- מתעדכנים •
    - .wb/mem- מתרחש בשלב (branch resolution) מתרחש בשלב
      - memory- הזיכרון מתעדכן אך ורק בשלב ה-
      - .fetch- מתבצע בשלב Control Hazard
      - .decode מתבצע בשלב ה-Data Hazard מתבצע בשלב

#### : הנחיות

- LC3 המתאר את סט הפקודות של ארכיטקטורת PDF מצורף מסמך
  - לצורך פישוט התרגיל, האמולציה תתמוך אך ורק בפקודות הבאות:
- חיבור רגיסטר עם רגיסטר נוסף או קבוע והשמת התוצאה ברגיסטר  $-\operatorname{ADD}$  ס התוצאה.
- התוצאה העוניסטר נוסף או קבוע התוצאה AND כוגי בין רגיסטר לוגי בין רגיסטר לוגי בין ביצוע ביצוע בין בין רגיסטר לרגיסטר התוצאה.
  - .טעינת רגיסטר מהזיכרון $-\mathrm{LD}$  -
    - כתיבת רגיסטר לזיכרון. -ST  $\circ$
- שאינה מותנית הקפיצה מתבצעת ללא תלות הקפיצה מתבצעת ללא תלות אונה באיזה דגל NZP דלוק במערכת. בקידוד קפיצה שאינה מותנית כל הדגלים באיזה דגל אחד דולק בקידוד פקודת ה-br מדובר בקפיצה מותנית ותתבצע קפיצה רק אם הדגל התואם לאחד הדגלים בשדה NZP של הפקודה דולק.
- פקודות ADD ,LD ישפיעו על ערכי הדגלים, בעוד יתר הפקודות לא ישפיעו על ערכי הדגלים.
- ניתן לכם מהדר לאסמבלר של LC-3 ומחלקה בשם LC3. עליכם לממש את המתודות הבאות, המייצגות את השלבים של עיבוד הפקודה:
  - Fetch o
  - Decode o
  - Execute o
  - MemWB o
- struct הסיגנלים וערכי ה-Latches השונים של פקודה צריכים להימצא בתוך ה-Latches הקרוי Signals. בהתאם לנלמד, יש להימנע מלשבור את השלבים השונים. לדוגמא, אין לגשת לערך רגיסטר של המכונה ישירות בשלב ה-Execute. אלא לקרוא אותו בשלב ה-Decode ולהציב את ערכו בתוך Signals.
- הינו רגיסטר מקור, DR הינו רגיסטר SRx פירוש ערכי השדות הארכיטקטוניים BR הינן יחסיות.
  - יש לשמור על לוגיקה המפרידה בין שלבי ה-pipeline.
- לימדו את דרך הפעולה של LC3 לפי המימוש של lc3.h-ו lc3.h ו-lc3.h מומלץ להיעזר במתודות שהוגדרו.

## כתיבת הקוד

עליכם לממש את המתודה RUN אשר מקבלת את כקלט כמה מחזורי שעון תתבצע הסימולציה. כמו כן עליכם לממש מתודות עבור שלבי הביצוע השונים ב-pipeline. הסימולציה. כמו כן עליכם לממש מתודות עבור שלבי הביצוע הפתרון צריך חשוב: את הפתרון שלכם כתבו בקבצים בקבצים (c3-hw.h-lc3-hw.cpp). כל הפתרון צריך להיכלל בקבצים אלו. אתם רשאים במידת הצורך לשנות את הקובץ lc3.h כדי לשנות את הגדרות המחלקה LC3.h הינכם רשאים לשנות את החתימה של הפונקציות של שלבי הביצוע, אך את החתימה של המתודה run אסור לכם לשנות. אין לשנות חלקים אחרים בתוכנית.

מצורף קובץ Makefile וקובץ הדגמה multiply.asm המכפיל שני מספרים. בסיום התוכנית מודפס תוכן הזיכרון. הקובץ res.txt מכיל את הפלט של האמולטור בסוף התוכנית מודפס תוכן הזיכרון. הקובץ 100- מייש , זה יהיה יותר ממספיק). ההרצה מתבצעת על-ידי הרצת [rogram name] [number of cycles].

#### : טיפים

- עליכם להגדיר משתנים שיחזיקו את ערכי החוצצים בין השלבים השונים של ה Pipeline
- אחד הקשיים שתיתקלו בהם הינו ההבדל בין מעבד, המבצע את כל השלבים במקביל לאמולטור המריץ את השלבים סדרתית. אי-לכך, שינויים שהאמולטור מבצע בחוצצים או במצב המכונה בזמן אמולציה של שלב אחד יכולים להשפיע על שלב אחר. שני פתרונות אפשריים הינם:
  - האמולטור יחזיק עותק של מצב המכונה ועותק של החוצצים בתחילת כל מחזור השעון שישמשו כקלט. שינויים שהאמולטור יבצע ייכתבו לחוצצים ולמצב המכונה המקוריים.
- האמולטור יבצע את שלבי ה-Pipeline מהאחרון לראשון, כך ששינויים בחוצצים לא ישפיעו על שלבים מאוחרים יותר המשתמשים בנתוני החוצצים כקלט. שימו לב שפתרון כזה עדיין מצריך יצירת עותק של מצב המכונה במידה ושלבים מאוחרים ב-Pipeline מעדכנים חלקים במצב המכונה ששלבים מוקדמים יותר משתמשים בהם.
  - . במידת הצורך stall שימו בו לצורך 1c3 השמור ב-opcode שימו לב מהו  $\bullet$ 
    - . compiler.h אין צורך להסתכל בקבצים כ compiler.cpp אין צורך להסתכל

### <u>הוראות הגשה:</u>

- יש להגיש אלקטרונית את כל קבצי המקור. אין לשנות חלקים אחרים בתוכנית פרט לאלו שצוינו. הסיבה שאנו מאשרים הגשת כל הקבצים היא למנוע מקרה שבו יורדו כל הנקודות בעקבות שינוי שביצעתם בטעות באחד הקבצים האחרים.
  - יש להגיש את הפתרון בתוך zip ואין לכנן ספריות בתוך קובץ זה.
  - וודאו שהתרגיל שלכם מתקמפל עם קובץ ה-makefile בסביבת לינוקס(t2).
- שם ה-  $\mathrm{cid}1>_{-}\mathrm{cid}2>.\mathrm{zip}$  מספרי הסטודנט של בip שם ה-  $\mathrm{cid}1>_{-}\mathrm{cid}2>.\mathrm{zip}$  מספרי הסטודנט של המגישים.