תורת הקומפילציה

הרגיל 5

מתרגל אחראי על התרגיל: שי גנדלמן

שאלות בנוגע לתרגיל יש לשאול בפיאצה של הקורס. לפני ששואלים שאלה יש לבדוק שהיא לא הופיעה בעבר. שאלה שהופיעה בעבר לא תקבל תשובה. הערות והבהרות המופיעות בפיאצה מחייבות.

במידה ויהיו שינויים / עדכונים בתרגיל הבית. הודעה תפורסם עם עדכון מסמד זה. והשינויים יסומנו בצהוב.

התרגיל יבדק בבדיקה אוטומטית. הקפידו למלא אחר ההוראות במדויק.

1. כללי

בתרגיל זה תממשו תרגום לשפת ביניים LLVM IR, עבור השפה FanC מתרגילי הבית הקודמים. בין היתר תממשו השמה של משתנים מקומיים במחסנית, ומימוש מבני בקרה באמצעות backpatching.

LLVM IR .2

בתרגיל תשתמשו בשפת הביניים של LLVM שריאתם בשיעורים. התיעוד לשפה זמין בhttps://llvm.org/docs/LangRef.html

.llvm examples.zip בקובץ המצורף LLVM. ניתן למצוא דוגמאות קוד ב

2.1 פקודות

בשפת LLVM יש מספר רב של פקודות. מומלץ להשתמש בפקודות המדמות את שפת הרביעיות שנלמדה בשיעורים. להלן הפקודות:

- load :טעינה לרגיסטר. 1
- store: שמירת תוכן רגיסטר.
- add, sub, mul, udiv, sdiv :פעולות חשבוניות 3.
 - icmp :פעולת השוואה
 - br :קפיצה מותנית ולא מותנית.
 - call :קריאה לפונקציה 6.
 - ret :חזרה מפונקציה. 7
 - alloca: הקצאת זיכרון.
 - getelementptr :חישוב כתובת.
- 10. צומת phi :phi. הפקודה phi מקבלת רשימת זוגות של ערכים ותוויות, ומשימה לרגיסטר את הערך המתאים ב-phi ומשתמשים ב-phi היא לתווית של הבלוק שקדם לבלוק הנוכחי של צומת ה-phi בזמן ריצת התוכנית. במידה ומשתמשים ב-phi חייבת להיות הפקודה הראשונה בבלוק.

ניתן להשתמש בכל פקודה אחרת של LLVM בתנאי שניתן להריץ אותה באמצעות Ill על שרת הקורס.

2.2 רגיסטרים

ב-LLVM ניתן להשתמש באינסוף רגיסטרים. השפה היא Single Static Assignment (SSA) כך שניתן לבצע השמה יחידה לרגיסטר.

שימו לב שלא קיימת פקודה להשמה של קבוע ברגיסטר, ניתן לעשות זאת למשל על ידי חיבור הערך המבוקש עם 0. אין להשתמש ברגיסטרים לאחסון ערכי ביטויים בוליאנים בזמן שערוך הביטוי. (דרישה זו תובהר בפרק הסמנטיקה).

2.3 תוויות

ב-LLVM יעדים של קפיצות מיוצגים בתור תוויות. מחרוזות אלפא-נומריות (+קו תחתון, נקודה, דולר) שאחריהן מופיעות נקודתיים. לדוגמה:

```
label_42:
%t6 = load i32, i32* %ptr
```

קפיצה אל label_42 תקפוץ אל הבלוק הבסיסי המתחיל בשורה שאחריה, וכל לייבל מתחיל בלוק בסיסי חדש וכל בלוק בסיסי בלוק בסיסי צריך להסתיים בפקודת br או דיר הקובע את מבנה ה-CFG (גרף הבקרה) של התוכנית.

את התוויות בפקודות קפיצה של מבני בקרה יש לייצר ולהשלים בשיטת ה-backpatching כפי שנלמד בשיעור. נתונה לכם את התוויות בפקודות קפיצה של buffer עם מימוש של buffer ופונקצית backpatching. אין חובה להשתמש במחלקה, אך מומלץ.

צבודה עם CodeBuffer:

המחלקה ממשת מתודות הדומות לאלו שנלמדו בשיעור – backpatch, merge, makelist, emit עם שינויים קלים – אנא המחלקה ממשת מתודות הדומות לאלו שנלמדו בשיעור

הפונקציות מטפלות ברשימת כתובות בבאפר קוד, ניתן להשתמש בכתובות אלו לצורך דיבוג הבאפר. שימו לב, ערך החזרה של emit הוא הכתובת אליה כתבתם. זו הכתובת שבה עליכם להשתמש לצורך backpatching.

שימו לב, בשונה משפת הביניים התיאורתית שלמדתם בשיעור, שבו יכלתם לכתוב במפורש את הערך המספרי של הכתובת אליה תרצו לקפוץ, ב-LLVM ניתן לקפוץ אך ורק לתוויות שהוגדרו (לא לכתובת מספרית). זה נובע מכך שהמיקום בזיכרון אליו יכתבו הפקודות ידוע רק כאשר הוא יתורגם לשפת מכונה. לכן יעדי הקפיצות שתעבירו למתודה backpatch יהיו המחרוזת של התווית, ורשימת המיקומים ב-buffer שצריך להשלים.

2.4 משתנים גלובלים

ניתן לשמור ליטרל מחרוזת כמשתנה גלובלי.

את ליטרל המחרוזת יש להגדיר עם null בסופה (להוסיף לה את התו 00\,כמו בדוגמאות שבהרצאה ובתרגול). ניתן להניח כי המחרוזות בתוכניות הבדיקה לא יכילו תוים מיוחדים כמו n,\r,\t.

המחלקה CodeBuffer מכילה מתודה להדפסת באפר הקוד, ומכילה בנוסף לכך גם שתי מתודות לטיפול במשתנים הגלובלים של התוכנית: המתודה printGlobalBuffer מדפיסה את תוכן הבאפר נפרד, והמתודה המתודה המתודה הבאפר הבאפר הבאפר הבאפר.

3. מחסנית

בתרגיל אתם לא נדרשים לנהל את המחסנית עם רשומות ההפעלה של הפונקציות הנקראות.

את המשתנים הלוקלים של הפונקציות יש לאחסן על מחסנית, לפי ה-offsets שחושבו בהתאם לתרגיל 3. מומלץ להקצות בתחילת הפונקציה מקום לכל משתנים הלוקלים על המחסנית באמצעות הפקודה alloca ובה נתייחס לכל משתנה ללא תלות בטיפוסו כ-32:

בכדי לאחסן טיפוס בוליאני או byte כ-132 ניתן להשתמש בפקודה zext המשלימה את הביטים העליונים עם אפסים, וtrunc שעושה את הפעולה ההפוכה. כדי ללמוד יותר על פקודות אלו מומלץ לבקר בתיעוד הרשמי של LLVM.

.50 ביתן להניח כי מספר המשתנים הלוקלים בכל פונקציה קטן מ-50.

4. סמנטיקה

יש לממש את ביצוע כל ה - statements בפונקציה ברצף בסדר בו הוגדרו. הסמנטיקה של ביטויים אריתמטיים ושל קריאות לפונקציות מוגדרת כמו הסמנטיקה שלהם בשפת C. ההרצה תתחיל בפונקציה main, ותסתיים כשהקריאה החיצונית ביותר לפונקציה main חוזרת. עבור מבני הבקרה יש להשתמש ב - backpatching. ניתן להיעזר בדוגמאות מהתרגולים.

4.1 משתנים

אתחול משתנים 4.1.1

יש לאתחל את כל המשתנים בתכנית כך שיכילו ערך ברירת מחדל במידה ולא הוצב לתוכם ערך. הטיפוסים המספריים יאותחלו ל-0. הטיפוס הבוליאני יאותחל ל-false.

גישה למשתנים 4.1.2

כאשר מתבצעת פניה בתוך ביטוי למשתנה מטיפוס פשוט, יש לייצר קוד הטוען מן המחסנית את הערך האחרון שנשמר עבור המשתנה. כאשר מתבצעת השמה לתוך משתנה, יש לייצר קוד הכותב למחסנית את ערך הביטוי במשפט ההשמה.

4.2 ביטויים חשבוניים

.C שפת של הסמנטיקה לפי השבוניות חשבוניות שפת

הטיפוס המספרי int הינו signed, כלומר מחזיק מספרים חיוביים ושליליים. הטיפוס המספרי byte הינו byte, כלומר מחזיק מספרים אי-שליליים בלבד. חילוק יהיה חילוק שלמים.

- השוואות רלציוניות בין שני טיפוסים מספריים שונים יתייחסו לערכים המספריים עצמם (כלומר, כאילו הערך הנמצא ב byte מוחזק על ידי int (לכן, למשל, הביטוי 8=8b יחזיר אמת).

יש לממש שגיאת חלוקה באפס. במידה ועומדת להתבצע חלוקה באפס, תדפיס התכנית "Error division by zero" באמצעות הפונקציה print ותסיים את ריצתה.

גלישה נומרית 4.2.1

יש לדאוג שתתבצע גלישה מסודרת של ערכים נומריים במידה ופעולה חשבונית חורגת (מלמעלה או מלמטה) מהערכים המותרים לטיפוס.

טווח הערכים המותר ל- int הוא 0-0xffffffff, (כך ש- 0-0x7ffffffff, מיוביים ו- 0-0x80000000-0xffffffff שליליים). גלישה נומרית עבור int אמורה לעבוד באופן אוטומטי במידה ומימשתם את התרגיל לפי ההנחיות (כלומר, תתקבל תמיד תוצאה בטווח הערכים המותר, ללא שגיאה)

טווח הערכים המותר עבור byte הוא 0-255. יש לוודא כי גם תוצאות פעולה חשבונית מסוג byte תניב תמיד ערך בטווח הערכים המותר על ידי truncation של התוצאה, כלומר איפוס הביטים הגבוהים.

4.3 ביטויים בוליאנים

יש לממש עבור ביטויים בוליאניים short-circuit evaluation, באופן הזהה לשפת C: במידה וניתן לקבוע בשלב מסוים בביטוי בוליאני את תוצאתו, אין להמשיך לחשב חלקים נוספים שלו. כך למשל בהינתן הפונקציה printfoo:

```
bool printfoo() {
    printi(1);
    return true;
}
true or printfoo()
```

לא יודפס דבר בעת שערוך הביטוי.

בנוסף, **אין להשתמש ברגיסטרים לתוצאות או תוצאות ביניים של ביטויים בוליאניים**. יש לתרגם אותם לסדרת קפיצות כפי שנלמד בתרגול. לדוגמה, במידה והביטוי הבוליאני הוא ה-Exp במשפט השמה למשתנה, יש להשתמש רק ברגיסטר אחד לתוצאה הסופית כמשתנה ביניים לצורך ביצוע store (שמירה לזיכרון).

רמז – שימוש בפקודה phi יוכל להקל על המימוש במקרים מסוימים, אך איננו מחייב.

4.4 קריאה לפונקציה

בעת קריאה ל - Call, ישוערכו קודם כל הארגומנטים של הפונקציה לפי הסדר (משמאל לימין) ויועברו לפונקציה הנקראת. קוד הפונקציה יקרא באמצעות הפקודה call. בסוף ביצוע הפונקציה תקרא הפקודה ret. סוף הפונקציה הוא סוף רצף הפקודות בבלוק של הפונקציה, גם אם אינו כולל אף פקודת return.

• ניתן להניח שבגוף הפונקציה לא תתבצע השמה לתוך פרמטר של הפונקציה.

if 4.5

בענף Statement – בראשית ביצוע משפט if משוערך התנאי הבוליאני במידה וערכו במידה וערכו במידה בענף בענף הבוליאני if-else בענף הראשון, ואחריו ה- Statement שנמצא בקוד אחרי ה- if. במידה וערכו במידה וערכו Statement שנמצא בקוד אחרי ה- Statement בענף השני, ואחריו ה

התנאי הבוליאני של המשפט עשוי לכלול ביטויים מורכבים, כפי שהוגדר בתרגיל 3.

while 4.6

בראשית ביצוע משפט while משוערך התנאי הבוליאני ב-Exp. במידה וערכו true, יבוצע ה-Statement, והריצה תחזור while, בראשית ביצוע משפט false, יבוצע ה-Statement שנמצא בקוד אחרי ה-Exp. במידה וערכו

התנאי הבוליאני עשוי לכלול ביטויים מורכבים, כפי שהוגדר בתרגיל 3.

break 4.7

משפט break ישוייך למבנה בקרה הפנימי ביותר switch או ללולאת שפט ה-break ישוייך למבנה בקרה הפנימי ביותר switch אליו הוא שייך, לדוגמה בקטע קוד הבא, ה-break משוייך למבנה המסומן באותו הצבע:

break כאשר while-, גוף הבאה אחרי גוף היצוע משפט break יגרום לביצוע הפקודה הבאה אחרי גוף ה-while, אז ביצוע משפט break יגרום לביצוע הפקודה שבאה אחרי גוף ה-switch אליו ה-case משוייך ל-case של switch ביצוע משפט ה-switch בהמשך.

continue 4.8

ביצוע משפט continue בגוף הלולאה יגרום לקפיצה לתנאי הלולאה הפנימית ביותר בה ה-continue נמצא. תנאי הלולאה ייבדק ובמידה והתנאי מתקיים, המשפט הבא שיתבצע הוא המשפט הראשון בתוך אותה לולאה. אחרת יתבצע המשפט הבא אחרי לולאה זו.

return 4.9

.Exp את כך שיחזיר ל-return Exp במידה וזהו משפט

switch 4.10

בביצוע משפט switch, תחילה ישוערך ערך ה-p שמופיע בכלל. לאחר מכן נעבור לבצע את הפקודות המופיעות לאחר ה- switch בביצוע משפט החילה ישוערך ערך ה-p שמופיעות עד למופע של break, או עד סוף גוף ה-switch. יש לשים לב משרכו שווה לערך בצע את הפקודות עד לבצע את הפקודות גם ב-case המופיעים ב-case המופיעים משרבצע fall-through בדומה לשפת C, כלומר כל עוד לא מופיע break, נמשיך לבצע את הפקודות גם ב-case אחרי ה-case המתאים.

במידה והערך שחושב על ידי Exp שונה מכל הערכים ב-case'ים השונים, אז במידה ויש default נעבור לבצע את הפקודות שמופיעות אחריו, ובמידה ואין default, נעבור לבצע את הפקודות המופיעות אחרי גוף ה-switch.

:fall-through:

(שימו לב שהדוגמה שונתה)

```
switch (x) {
    case 1: printi(1); break;
    case 2: printi(2);
    case 3: printi(3); break;
    case 4: printi(4);
    default: printi(0);
}
```

.0 עבור x=2 יודפס 1, עבור x=3 יודפס x=4 יודפס x=4 אחר יודפס x=4 אחר יודפס x=4 אחר יודפס x=4

- ניתן להניח שכל case מכיל ערך יחודי, כלומר אין case 2'ים שונים באותו switch עם אותו ערך.
 - יחיד. switch יותר מפעם אחת default ניתן להניח שלא יופיע
 - לפי הדקדוק שהוצג בת"ב 3, default יכול להופיע רק בסוף משפט switch.

5. שימוש בפונקציות ספרייה

ניתן להשתמש בפונקציות printf, exit מהספרייה הסטנדרטית, על ידי הכרזה שלהם:

```
declare i32 @printf(i8*, ...)
declare void @exit(i32)
```

יש להוסיף הכרזות אלו לקוד המיוצר על מנת שיעבוד כראוי.

6. פונקציות פלט

.print_functions.llvm מימוש מומלץ לפונקציות הללו ניתן למצוא

.7 טיפול בשגיאות

תרגיל זה מתמקד בייצור קוד ביניים ולא מוסיף שגיאות קומפילציה מעבר לאלה שהופיעו בתרגיל 3. יש לדאוג שהקוד המיוצר יטפל בשגיאות חלוקה באפס.

8. קלט ופלט המנתח

קובץ ההרצה של המנתח יקבל את הקלט מ-stdin.

את תוכנית LLVM השלמה יש להדפיס ל-stdout (באמצעות הפונקציות המתאימות במחלקה CodeBuffer). הפלט ייבדק על ידי התוכנית lli והרצה על ידי התוכנית stdout ו-stdout והרצה על ידי התוכנית

9. הדרכה

כדאי לממש את התרגיל בסדר הבא:

- 1. קוד להקצאת רגיסטרים
- 2. חישובים אריתמטים להתחיל מהפשוט למורכב
 - 3. חישובים לביטויים בוליאני מורכבים
 - 4. שמירת וקריאת משתנים למחסנית
 - statements רצף .5
 - 6. מבני בקרה
 - 7. קריאה לפונקציות הפלט
 - 8. קריאה לפונקציות

מומלץ להתחיל בכתיבת תוכניות פשוטות ב-LLVM ולהרגיש בנוח עם השפה.

מומלץ ליצור template אליהם תוכלו להעתיק את הקוד המיוצר על ידי התוכנית, בלי לייצר תוכנית שלמה, על מנת שתוכלו לבדוק את ייצור הקוד שלכם בשלבים מוקדמים.

ניתן ומומלץ להשתמש במבני הנתונים של הספרייה הסטנדרטית.

.10 הוראות הגשה

.makefile מאפשר שימוש ב-stl. אין לשנות את makefile שימו לב כי קובץ

יש להגיש קובץ אחד בשם ID1-ID2.zip עם מספרי ת"ז של המגישים. על הקובץ להכיל:

- .scanner.lex בשם flex קובץ
- .parser.ypp בשם bison קובץ
- כל הקבצים הדרושים לבניית המנתח, כולל *.output שסופקו כחלק מתרגיל 3, ב-*.bp שסופקו כחלק מתרגיל זה, במידה והשתמשתם בהם.

בנוסף יש להקפיד שהקובץ לא יכיל:

- את קובץ ההרצה •
- bison-ו flex קבצי פלט של •
- את ה-makefile שסופק כחלק מהתרגיל.

יש לוודא כי בביצוע unzip לא נוצרת תיקיה נפרדת. **על המנתח להיבנות על השרת unzip ללא שגיאות באמצעות** קובץ לוודא כי בביצוע **makefile שסופק עם התרגיל.** הפקודות הבאות יגרמו ליצירת קובץ הרצה

```
unzip id1-id2.zip
cp path-to/makefile .
make
```

פלט המנתח צריך להיות ניתן להרצה על ידי הסימולטור, כך למשל יש לוודא כי תוכניות הדוגמה באתר מייצרות פלט זהה לפלט הנדרש. ניתן לבדוק את עצמכם כך:

```
./hw5 < path-to/t1.in > t1.llvm
lli path-to/t1.llvm > t1.res
diff path-to/t1.res path-to/t1.out
```

.0 יחזיר diff-יחזיר ללא שגיאות, ו-LLVM יריץ את tll עליו ייצר קובץ

בדקו היטב שההגשה שלכם עומדת בדרישות בסיסיות הללו לפני ההגשה עצמה. מומלץ לכתוב גם טסטים נוספים שיבדקו את נכונות המימוש עבור מבני הבקרה שונים. שימו לב כי באתר יש סקריפט לבדיקה עצמית לפני ההגשה בשם selfcheck. תוכלו להשתמש בו על מנת לוודא כי ההגשה שלכם תקינה.

.0 יקבלו ציון (selfcheck-הגשות שלא עוברות לעיל (ובפרט שלא לעיל (ובפרט את ה-

בתרגיל זה ייבדקו העתקות. אנא כתבו את הקוד שלכם בעצמכם.

• **הערה** – את קבצי הטקסט הנמצאים באתר מומלץ להוריד, ולא לפתוח בדפדפן ולעשות copy-paste, דבר זה יכול לשבש ירידות שורה ולגרום לכך שהם לא יעבדו כראוי.

בהצלחה!