תורת הקומפילציה

תרגיל 3

hilalevi@campus.technion.ac.il – מתרגלת אחראית: הילה לוי

ההגשה בזוגות

עבור כל שאלה על התרגיל, יש לעין ראשית **בפיאצה** ובמידה שלא פורסמה אותה השאלה, ניתן להוסיף אותה ולקבל מענה, אין לשלוח מיילים בנושא תרגיל הבית כדי שנוכל לענות על השאלות שלכם ביעילות.

תיקונים לתרגיל יסומנו בצהוב, חובתכם להתעדכן בהם באמצעות קובץ התרגיל.

התרגיל ייבדק בבדיקה אוטומטית. **הקפידו למלא אחר ההוראות במדויק.**

כללי

בתרגיל זה עליכן לממש ניתוח תחבירי לשפת FanC, הכוללת פעולות אריתמטיות, פונקציות, והמרות מובנות מ-byte (בית אחד) ל-int) ל בתים).

מנתח לקסיקלי

יש לכתוב מנתח לקסיקלי המתאים להגדרות הבאות:

אסימו אסימו Void Void Void Void Void Int		
int INT byte BYTE b B bool BOOL and AND or OR not NOT true TRUE false FALSE return RETURN if IF else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC , COMMA (LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < >> RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-ZO-9]* ID O [1-9][0-9]* NUM	תבנית	אסימון
BYTE BYTE B B B B B B B B B	void	VOID
B B B B B B B B B B	int	INT
BOOL BOOL AND Or OR OR NOT NOT True TRUE FALSE FALSE FALSE Teturn RETURN If IF Else ELSE While WHILE Break BREAK CONTINUE CONTINUE CONTINUE COMMA LPAREN RPAREN RETURN RPAREN RETURN RETURN RPAREN RETURN RETURN COMMA CONTINUE CONTINUE CONTINUE CONTINUE COMMA COMMA RETURN RETURN RETURN RETURN COMMA CONTINUE COMMA COMMA COMMA COMMA COMMA RETURN RETURN	byte	BYTE
and AND or OR not NOT true TRUE false FALSE return RETURN if IF else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC continue COMMA (LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	b	В
or OR not NOT true TRUE false FALSE return RETURN if IF else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC COMMA ((LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID O [1-9][0-9]* NUM	bool	BOOL
not NOT true TRUE false FALSE return RETURN if IF else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC comman (LPAREN (LBRACE) RBRACE ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	and	AND
true TRUE false FALSE return RETURN if IF else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC comman (LPAREN (LPAREN (LBRACE (RBRACE (SIGN (SIGN (COMAB (COMMA (BRACE (BRACE (BRACE (BRACE (BINOP ((a-zA-Z)[a-zA-Z0-9]* (D (D (or	OR
false FALSE return RETURN if IF else ELSE while WHILE break BREAK CONTINUE CONTINUE ; SC COMMA ((LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID O [1-9][0-9]* NUM	not	NOT
return RETURN if IF else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC , COMMA (LPAREN (LPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > < > = + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	true	TRUE
if IF else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC COMMA (LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-ZO-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	false	FALSE
else ELSE while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC , COMMA (LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > < > + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	return	RETURN
while WHILE break BREAK continue CONTINUE ; SC , COMMA (LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	if	IF
break BREAK continue CONTINUE ; SC COMMA (LPAREN) RPAREN { LBRACE } } RBRACE = ASSIGN == != < > < > = RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	else	ELSE
continue CONTINUE ; SC , COMMA (LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-ZO-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	while	WHILE
; SC , COMMA (LPAREN) RPAREN (LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > = = RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-ZO-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	break	BREAK
, COMMA (LPAREN) RPAREN (LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > = >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-ZO-9]* ID O [1-9][0-9]* NUM	continue	CONTINUE
(LPAREN) RPAREN { LBRACE } RBRACE = ASSIGN == != < > > = RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-ZO-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	,	SC
) RPAREN { LBRACE } RBRACE	,	COMMA
{ LBRACE } RBRACE RBRACE ASSIGN E	(LPAREN
RBRACE ASSIGN)	RPAREN
= ASSIGN == != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	{	LBRACE
== != < > <= >= RELOP + - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	}	RBRACE
+ - * / BINOP [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	=	ASSIGN
[a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* ID 0 [1-9][0-9]* NUM	== != < > <= >=	RELOP
0 [1-9][0-9]* NUM	+ - * /	BINOP
0 [1-9][0-9]* NUM	[a-zA-Z][a-zA-Z0-9]*	ID
"([^\n\r\"\\] \\[rnt"\\])+" STRING		NUM
	"([^\n\r\"\\] \\[rnt"\\])+"	STRING

ניתן לשנות את שמות האסימונים או להוסיף אסימונים נוספים במידת הצורך, כל עוד המנתח הלקסיקלי מזהה את כל התבניות לוויל

יש להתעלם מרווחים, ירידות שורה משני הסוגים (LF ,CR) וטאבים כך שלא תתקבל עליהם שגיאה לקסיקלית. $/ [^x]^* [x]^* [x]^*$ שלהתעלם מהערות שורה (הערות +-C) המיוצגות ע"י התבנית (x

יש לכתוב מנתח תחבירי שיתאים לדקדוק הבא:

- 1. $Program \rightarrow Funcs$
- 2. Funcs $\rightarrow \epsilon$
- 3. $Funcs \rightarrow FuncDecl Funcs$
- 4. FuncDecl \rightarrow RetType ID LPAREN Formals RPAREN LBRACE Statements RBRACE
- 5. $RetType \rightarrow Type$
- 6. $RetType \rightarrow VOID$
- 7. Formals $\rightarrow \epsilon$
- 8. Formals \rightarrow FormalsList
- 9. FormalsList \rightarrow FormalDecl
- 10. $FormalsList \rightarrow FormalDecl\ COMMA\ FormalsList$
- 11. $FormalDecl \rightarrow Type\ ID$
- 12. $Statements \rightarrow Statement$
- 13. $Statements \rightarrow Statements Statement$
- 14. Statement \rightarrow LBRACE Statements RBRACE
- 15. Statement \rightarrow Type ID SC
- 16. Statement \rightarrow Type ID ASSIGN Exp SC
- 17. $Statement \rightarrow ID \ ASSIGN \ Exp \ SC$
- 18. $Statement \rightarrow Call SC$
- 19. $Statement \rightarrow RETURNSC$
- 20. $Statement \rightarrow RETURN Exp SC$
- 21. Statement \rightarrow IF LPAREN Exp RPAREN Statement
- 22. Statement \rightarrow IF LPAREN Exp RPAREN Statement ELSE Statement
- 23. Statement \rightarrow WHILE LPAREN Exp RPAREN Statement
- 24. $Statement \rightarrow BREAKSC$
- 25. Statement \rightarrow CONTINUE SC
- 26. Call → ID LPAREN ExpList RPAREN
- 27. Call → ID LPAREN RPAREN
- 28. $ExpList \rightarrow Exp$
- 29. $ExpList \rightarrow Exp\ COMMA\ ExpList$
- 30. $Type \rightarrow INT$
- 31. $Type \rightarrow BYTE$
- 32. $Type \rightarrow BOOL$
- 33. $Exp \rightarrow LPAREN \ Exp \ RPAREN$
- 34. $Exp \rightarrow Exp$ IF LPAREN Exp RPAREN ELSE Exp
- 35. $Exp \rightarrow Exp \ BINOP \ Exp$
- 36. $Exp \rightarrow ID$
- 37. $Exp \rightarrow Call$
- 38. $Exp \rightarrow NUM$
- 39. $Exp \rightarrow NUM B$
- 40. $Exp \rightarrow STRING$
- 41. $Exp \rightarrow TRUE$
- 42. $Exp \rightarrow FALSE$
- 43. $Exp \rightarrow NOT Exp$
- 44. $Exp \rightarrow Exp \ AND \ Exp$
- 45. $Exp \rightarrow Exp \ OR \ Exp$
- 46. $Exp \rightarrow Exp \ RELOP \ Exp$
- 47. $Exp \rightarrow LPAREN Type RPAREN Exp$

:הערות

- 1. הדקדוק כפי שמוצג כאן אינו חד משמעי ב-Bison. יש להפכו לחד משמעי תוך שימור השפה. בעיה לדוגמה שיש לפתור:
 http://en.wikipedia.org/wiki/Dangling_else
- יש לפתור את בעיית ה-Dangling else (למשמעות כמו בשפת) ללא שינוי הדקדוק אלא באמצעות מתן עדיפות לכללים או אסוציאטיביות מתאימה לאסימונים.
- 2. יש להקפיד על מתן עדיפויות ואסוציאטיביות מתאימים לאופרטורים השונים. יש להשתמש בטבלת העדיפויות כאן: http://introcs.cs.princeton.edu/java/11precedence
 - 3. אין צורך לבצע שינויים בדקדוק, פרט לשם הבדלה בין האופרטורים השונים.
 - 4. שימו לב לשינויים מתרגילי בית קודמים.

אופרטור טרינארי

 $.value_if_true \ if \ condition \ value_if_f \ alse$:python כלל גזירה מספר 34 מייצג אופרטור טרינארי כפי שנכתב בשפת

לדוגמה:

x = 2 יתקיים כי x = 3 if 4 > 5 else 2; עבור קטע הקוד הבא

בדיקות סמנטיות

טבלאות סמלים

בשפת FanC קיים קינון סטטי של scopes: כל משתנה מוגדר ב-scope שבו הוכרז, ובכל הצאצאים של אותו scope. אסור להכריז shadowing קיים קינון סטטי של scope: כלומר אין scope (כלומר, הוכרז ב-scope הנוכחי או באבות שלו) כלומר אין scope של משתנה, טיפוס או ערך שכבר מוגדר באותו ה-identifier של אף של אף של אף של אף של ארך שלא הוגדרו. של אף statement שלו. משתנה מוגדר החל מה-statement שאחרי הגדרתו.

קטעי הקוד הבאים תקינים תחבירית:

int a;
int a;

וגם:

int a; c = 6;

אך לא נרצה לאפשר אותם בשפת FanC. לכן יש לנהל טבלאות סמלים.

בטבלת הסמלים נשמור עבור כל משתנה, פרמטר ופונקציה את שמו, מיקומו היחסי ברשומת ההפעלה, והטיפוס שלו.

יש להשתמש בטבלאות הסמלים כדי לבצע את הבדיקות הבאות:

- 1. בכל הכרזה על משתנה יש לוודא שמשתנה באותו שם לא מוגדר ב-scope הנוכחי או באחד ה-scopes המכילים אותו.
 - 2. בכל שימוש במשתנה יש לוודא כי הוא מוגדר.
- 3. בכל שימוש בפונקציה, יש לוודא כי היא הוגדרה לפני השימוש. כלומר: מותר לקרוא לכל פונקציה שהוגדרה לפני הפונקציה הנוכחית, ומותר לקרוא לפונקציה הנוכחית (רקורסיה).

בנוסף יש להשתמש בטבלת הסמלים כדי לבצע בדיקות טיפוסים לפי כללי הטיפוסים של FanC שמוגדרים בהמשך.

שימו לב כי בשביל לתמוך בפונקציות ייתכן שתצטרכו לשמור מידע נוסף פרט למידע לעיל.

:Scoping כללי

- 1. פונקציה ובלוק מייצרים scope חדש. פרמטרים של פונקציה שייכים ל-scope של הפונקציה.
 - נייצרים scope מייצרים if/else/while .2

לכן, במקרה בו נפתח בלוק כחלק מפקודת if/else/while יפתחו שני scopes. אחד ריק עבור ה-if/while/else ואחד עבור הבלוק.

בנוסף קיימות שתי פונקציות ספריה: print ו-print, כאשר print מקבלת מחרוזת (string) ו-int מקבלת int. שתיהן מחזירות void. יש להכניס את שתי הפונקציות הנ"ל לטבלת הסמלים בפתיחת הscope הגלובלי בסדר הבא: קודם את print ולאחר מכן את printi.

שימו לב כי כדי לשמור את print בטבלת הסמלים אנחנו מגדירים את string כטיפוס פנימי, למרות שהוא לא נגזר ע"י Type.

כללי טיפוסים

יש לקבוע את הטיפוסים של ביטויים לפי הכללים הבאים:

- 1. ביטוי שנגזר מ-NUM טיפוסו int, ומ-B NUM טיפוסו byte טיפוסו אלו נקרא הטיפוסים המספריים.
 - .bool הוא true/false טיפוס הקבועים.
 - .string טיפוס קבוע מחרוזת הוא 3
 - .4 הטיפוס של משתנה או קבוע נקבע לפי הגדרתו.
 - .5. הטיפוס של ביטוי Call נקבע לפי טיפוס ההחזרה של הפונקציה הנקראת.
 - 6. ניתן לבצע השמה של ביטוי מטיפוס מסוים למשתנה מאותו הטיפוס.
 - 7. ניתן לבצע השמה של byte ל-int.
- כאשר (int)<value> או (byte)<value> ניתן לבצע השמה מפורשת מint או מint) או byte או (byte)<value) או value או obyte או value אוראריטוי מטיפוס.
 - 9. פעולות relop מקבלות שני אופרנדים מטיפוסים מספריים. טיפוס ההחזרה של הביטוי הוא bool.
 - .10 מקבלות אופרנדים מטיפוס bool. טיפוס ההחזרה של הביטוי הוא (and, or, not) מקבלות אופרנדים מטיפוס.
 - 11. פעולות binop מקבלות שני אופרנדים מספריים. טיפוס החזרה של binop הוא הטיפוס עם טווח הייצוג הגדול יותר מבין שני הטיפוסים של האופרנדים.
 - .print ניתן לשימוש רק בקריאה לפונקציית הספרייה string.
 - 13. פונקציית הספריה print מקבלת ארגומנט אחד מסוג string ומחזירה
 - .void מקבלת ארגומנט אחד מסוג int או byte מקבלת ארגומנט אחד מסוג printi ומחזירה
- מותר). מותר לפונקציה בהעברת מספר נכון של פרמטרים תואמים לטיפוסים בהגדרת הפונקציה (לפי הסדר). מותר 15. ניתן לקרוא לפונקציה בהעברת מספר נכון של פרמטרים השמה של ${
 m e}_i$ למשתנה המוגדר מהטיפוס של ${
 m e}_i$ מותרת.
- 16. באותו אופן, בפונקציה המחזירה ערך, טיפוס ה-Exp בכל Exp חייב להיות מותר להשמה לטיפוס ההחזרה (באותו אופן, בפונקציה.
 - 17. פקודות if ו-while מקבלות exp מטיפוס בוליאני.
 - :18 בכלל גזירה Exp o Exp1 IF LPAREN Exp2 RPAREN ELSE Exp3 הוספנו מספור לצורך נוחות ההסבר):
 - .1 הטיפוס של Exp2 הוא טיפוס בוליאני.
- (או Exp3 או ביריה של Exp1 ו Exp3 ו ביריה אותו טיפוס או שיהיה ניתן לבצע המרה מהטיפוס של Exp3 לטיפוס של 2 (או ביריה).
 - .(לאחר ההמרה) Exp וExp ולאחר ההמרה). נקבע לפי הטיפוס של Exp (לאחר ההמרה).

שימו לב! בכל מקרה שלא מוגדר בכללים אלה יש להחזיר שגיאה. ראו סעיף "טיפול בשגיאות" בהמשך.

בדיקות סמנטיות נוספות

בנוסף, יש לבצע את הבדיקות הבאות, שאינן בדיקות טיפוסים:

- יש לבצע בדיקה כי הם $Statement o CONTINUE\ SC$ ועבור הכלל אובר מעבר מעבור אור פון אורענים און אורענים אורענים אורענים אורענים בהתאמה עבור עם שגיאת שלעצור עם שגיאת אחרת שלעצור עם שגיאת אחרת שלעצור עם שגיאת אחרת שלעצור עם שגיאת אחרת יש לעצור עם שגיאת אחרת יש לעצור עם שגיאת אחרת יש לעצור עם שגיאת מהתכנית.
 - יש לבצע בדיקה כי הם $Statement \to RETURN\ Exp\ SC$ ו- $Statement \to RETURN\ SC$ יש לבצע בדיקה כי הם איסיפוס (בדיקת הטיפוס) void מותר לשימוש רק בפונקציות שלא מחזירות מפונקציה: $RETURN\ Exp\ SC$ מותר לשימוש רק בפונקציה המחזירה void עבורו מפורטת תחת "כללי טיפוסים"), ו- $RETURN\ SC$ רק בפונקציה המחזירה wismatch ולצאת מהתכנית.
- שימו לב שאין חובה שפונקציה תכיל פקודת return ואין צורך לבדוק שלפונקציה המחזירה ערך קיימת פקודת.
 - .3 ליטרל שטיפוסו byte לא יציין מספר הגדול מ-255.
 - 4. קיימת בדיוק פונקציית main אחת, ללא פרמטרים, ועם טיפוס החזרה void.

מיקום המשתנים בזיכרון

בתרגיל אנו מניחים שכל משתנה הוא בגודל 1, ללא תלות בטיפוס. אזי עבור הקוד הבא:

```
int x;
{
    bool y;
    byte z;
}
bool w;
```

המיקומים (offset) לכל משתנה יהיו:

0	Х
1	У
2	Z
1	W

בנוסף, נמקם ארגומנטים של פונקציה בסדר הפוך ברשומת ההפעלה לפני מיקום 0. לכן עבור הפונקציה הבאה:

```
bool isPassing(int grade, int factor)
{
    return (grade+factor) > 55;
}
```

המיקומים יהיו:

-1	grade
-2	factor

קלט ופלט המנתח

קובץ ההרצה של המנתח יקבל את הקלט מ-stdin.

יש להיעזר בקובץ output.hpp המצורף לתרגיל על מנת לייצר פלט הניתן לבדיקה אוטומטית.

<u>בסוף כל scope,</u> כולל ה- scope הגלובאלי, המנתח ידפיס את המשתנים שהוגדרו ב- stdout זה ל-stdout **בסדר הבא**:

- endScope קריאה לפונקציה.1
- 2. עבור כל identifier שהוגדר ב- scope על פי סדר ההכרזה בקוד (במידה ומדובר ב-scope של פונקציה, יש להתחיל מהפרמטרים, לפי סדר הגדרתם) יש לקרוא לפונקציה (printID(id,offset,type עם שם המשתנה, המיקום בזיכרון, והטיפוס.
- a. עבור משתנה, קבוע או פרמטר, מחרוזת הטיפוס צריכה להיות זהה לשם האסימון שהוגדר לטיפוס בחלק הלקסיקלי בתיאור התרגיל (עבור מחרוזת, הטיפוס הוא STRING).
- עם טיפוסי הפרמטרים makeFunctionType יש לקרוא לפונקציה typea עם טיפוסי הפרמטרים. ג וטיפוס ההחזרה כפי שהוגדרו בסעיף הקודם. בנוסף, <u>המיקום בזיכרון של פונקציה הוא תמיד 0.</u>
 - 3. שימו לב לבצע זאת בסוף כל scope לפי ההגדרה בפרק טבלת הסמלים של תיאור התרגיל.

ניתן קובץ פלט לדוגמא. יש לבדוק שהפורמט שהודפס זהה אליו. הבדלי פורמט יגרמו לכישלון הבדיקות האוטומטיות.

טיפול בשגיאות

בקובץ הקלט יכולות להיות שגיאות לקסיקליות, תחביריות וסמנטיות. **על המנתח לסיים את ריצתו מיד עם זיהוי שגיאה** (כלומר בנקודה העמוקה ביותר בעץ הגזירה שבה ניתן לזהותה). ניתן להניח כי הקלט מכיל <u>שגיאה אחת לכל היותר</u>.

על מנת לדווח על שגיאות יש להשתמש בפונקציות הנתונות בקובץ output.hpp:

errorLex(lineno) שגיאה לקסיקלית errorSyn(lineno) שגיאה תחבירית

errorUndef(lineno, id) שימוש במשתנה שלא הוגדר או ב-identifier שאינו משתנה כמשתנה errorUndefFunc(lineno, id) שימוש בפונקציה שלא הוגדרה או ב-identifier שאינו פונקציה כפונקציה errorDef(lineno, id) ניסיון להגדיר identifier שכבר הוגדר ניסיון להשתמש בפונקציה עם ארגומנטים לא תואמים. types יהיה errorPrototypeMismatch(lineno, id, types) רשימת הטיפוסים המצופים. אי התאמה של טיפוסים (פרט להעברת פרמטרים לא תואמים errorMismatch(lineno) לפונקציה) errorUnexpectedBreak(lineno) פקודת break שאינה חלק מלולאה errorUnexpectedContinue (lineno) פקודת continue שאינה חלק מלולאה errorMainMissing() void main() לא מוגדרת פונקציית errorByteTooLarge(lineno, value) ליטרל מסוג byte מכיל מספר גדול מדי, כאשר byte ליטרל הקיים בקוד.

בכל השגיאות הנ"ל id הוא שם המשתנה או הפונקציה, ו-lineno הוא מס' השורה בה מופיעה השגיאה.

- במקרה של שגיאה הפלט של המנתח יהיה תוכן כל ה-scopes שנעשה להם reduce והשגיאה שהתגלתה (כפי שניתן לראות בדוגמה t2).
- יש לתפוס את השגיאה ולעצור את המנתח מוקדם ככל הניתן. לדוגמה, במקרה שבתנאי if מופיע Exp שאינו מטיפוס בוליאני, יש לזרוק את השגיאה ולעצור לפני ההדפסה שמתבצעת בסוף הscope.
 - בדיקה כי קיימת פונקציית ()void main תתבצע לפני reduce של ה-scope הגלובלי . ולכן על המנתח לזהות זאת לפני scope הדפסת תוכן ה-scope הגלובלי.

הדרכה והערות

סדר מומלץ לביצוע התרגיל (מומלץ להריץ בדיקות לאחר כל סעיף):

- 1. כתבו מנתח לקסיקלי ותחבירי ללא כללים סמנטיים.
- 2. בדקו שהמבנה התחבירי של השפה נאכף ואין אף קונפליקט.
- אחד שמכיל את Struct וממשו טבלאות סמלים. השתדלו ליצור מחלקות לכל נונטרמינל ולא ליצור YYSTYPE אחד שמכיל את כל התכונות הסמנטיות.

מלבד הצורה שראיתם בתרגול לעשות זאת, ניתן לעשות זאת גם ע״י הגדרת union המכיל את כל ה-structs או מלבד הצורה שראיתם בתרגול לעשות זאת, ניתן לעשות זאת גם ע״י הגדרת כל טרמינל ונונטרמינל כ-struct או טיפוס המתאים לו.

להסבר ולדוגמה פשוטה עבור דקדוק המכיל טרמינלים NUM ו-OP ונונטרמינל exp נוסיף בחלק ה-declarations:

```
%union {
int val;
char op;
};
%token <val> NUM
%token <op> OP
%type <val> exp
```

- 4. מומלץ מאוד לממש מחלקות לטיפול בדרישות שונות ולהפנות אליהן מהקוד בקובץ הדקדוק. שימוש בקוד חיצוני יחסוך לכם להריץ את bison בכל שינוי של הקוד. שימו לב כי ניתן להגיש קבצי קוד נוספים.
 - 5. בצעו בדיקות סמנטיות.

שימו לב כי התרגיל לא ייבדק עם הכלי valgrind. על אף זאת, על התרגיל לא לקרוס. לכם כמובן מותר לבדוק עם valgrind או כל כלי אחר.

הוראות הגשה

שימו לב כי קובץ ה-Makefile מאפשר שימוש ב-STL. אין לשנות את ה-Makefile.

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

- flex בשם scanner.lex המכיל את כללי הניתוח הלקסיקלי
 - קובץ בשם parser.ypp המכיל את המנתח
- את כל הקבצים הנדרשים לבניית המנתח, כולל *.hw3_output שסופקו כחלק מהתרגיל.

בנוסף, יש להקפיד שהקובץ לא יכיל את:

- קובץ ההרצה
- bison-ו flex קבצי הפלט של
- שסופק כחלק מהתרגיל Makefile שסופק

יש לוודא כי בביצוע unzip לא נוצרת תיקיה נפרדת. על המנתח להיבנות על השרת csComp ללא שגיאות באמצעות קובץ dilt על Makefile שסופק עם התרגיל. באתר הקורס מופיע קובץ zip המכיל קבצי בדיקה לדוגמה. יש לוודא כי פורמט הפלט זהה לפורמט הפלט של הדוגמאות הנתונות. כלומר, ביצוע הפקודות הבאות:

unzip id1-id2.zip
cp path-to/Makefile .
cp path-to/ hw3-tests.zip .
unzip hw3-tests.zip
make
./hw3 < t1.in 2>&1 > t1.res
diff t1.res path-to/t1.out

יחזיר 0. diff- יחזיר את קובץ ההרצה בתיקיה הנוכחית ללא שגיאות קומפילציה, יריץ אותו, ו-diff יחזיר

הגשות שלא יעמדו בדרישות לעיל יקבלו ציון 0 ללא אפשרות לבדיקה חוזרת.

בדקו היטב שההגשה שלכן עומדת בדרישות הבסיסיות הללו לפני ההגשה עצמה.

שימו לב כי באתר מופיע script לבדיקה עצמית לפני ההגשה בשם selfcheck. תוכלו להשתמש בו על מנת לוודא כי ההגשה שלכם תקינה.

בתרגיל זה (כמו בתרגילים אחרים בקורס) ייבדקו העתקות. אנא כתבו את הקוד שלכם בעצמכם.

בהצלחה! ☺