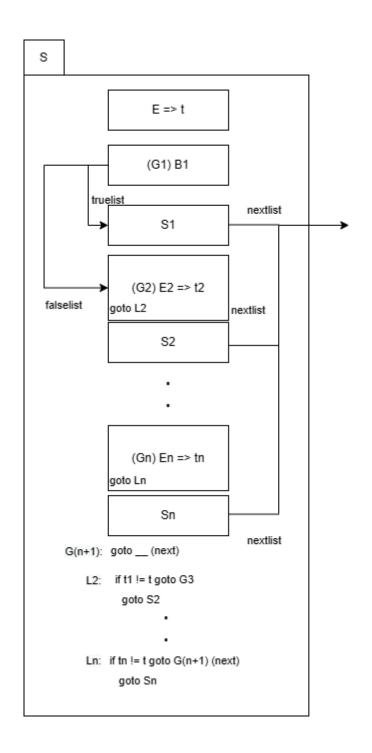
<u>תרגיל 4</u>

<u>שאלה 1</u>

א.



ב. הסבר תכונות:

- S: nextlist.
- E: place.
- B: truelist, falselist.
- C: after_g, after_s, exp_address, nextlist, type, value.
- CL: after_g_list (stack), after_s_list (stack) exp_address_list (stack), value_list(stack), nextlist.
- G: truelist, falselist, type, value, next.

. כמו בהרצאה – S, E, B

<u>:G</u>

- א. Truelist: במקרה של E ריק. במקרה של B – רשימת כתובות הקפיצה אותה צריך למלא בS שלאחר התנאי.
 - ב. Falselist: במקרה של E ריק. במקרה של B - רשימת כתובות הקפיצה אותה צריך למלא בG הבא במידה והתנאי נכשל.
 - ג. Type סוג הGuard.
 - ד. Value שם המשתנה במקרה וזה exp.
 - ה. Next כתובת פקודת הקפיצה שמופיעה במקרה של E, שאמורה להתמלא nexpressions בכתובת בה יש השוואת
 - :C
 - א. After_g שומר את הכתובת אחרי ה-Guard
 - ב. After_s שומר את הכתובת אחרי הS (בדיוק לפני הguard הבא.
- ג. Exp_address שומר את רשימת הקפיצות שצריך למלא כדי לקפוץ להשוואת העם מדובר בguard (אם מדובר בb א יהיה ריק)
 - ד. Nextlist הכתובת שאליה ממשיכים לאחר ביצוע S.
 - ה. Type סוג הguard
- ו. Value שם המשתנה של הE (אם מדובר בש TB מסוג Value וו.

:CL

- .case בכל After g list רשימת הכתובות של אחרי After g list
 - ב. After s list רשימת הכתובות של אחרי הS בכל
- ג. Exp_address_list רשימת החורים שצריך למלא כאשר ניצור את תנאי הקפיצה.
 - ד. Value list רשימת שמות המשתנים של הexpressions.
 - ה. Nextlist הכתובת שאליה ממשיכים לאחר ביצוע הS הנבחר.

```
G -> is E
{
    G.type = "Exp";
    G.value = E.place;
    G.next = nextquad();
    emit("goto __");
}
```

```
G -> B
{
    G.type = "Bool";
    G.truelist = B.truelist;
    G.falselist = B.falselist;
}
```

```
C -> case G : M S; break;
{
    C.after_g = M.quad;
    C.after_s = nextquad();
    C.type = G.type;
    C.nextlist = S.nextlist;
    if (G.type = "Exp"){
        C.value = G.value;
        C.exp_address = G.next;
    }
    else if (G.type = "Bool"){
        backpatch(G.truelist, C.after_g);
        backpatch(G.falselist, C.after_s);
    }
}
```

```
CL -> C
{
    CL.after_g_list = newstack();
    CL.after_s_list = newstack();
    CL.nextlist = C.nextlist;
    CL.exp_address_list = newstack();
    CL.value_list = newstack();
    if( C.type = "Exp"){
        CL.exp_address_list.push(C.exp_address);
        CL.value_list.push(C.value);
        CL.after_g_list.push(C.after_g);
        CL.after_s_list.push(C.after_s);
    }
}
```

```
CL -> C CL1
{
    CL.after_g_list = CL1.after_g_list;
    CL.after_s_list = CL1.after_s_list;
    CL.nextlist = merge(CL1.nextlist, C.nextlist);
    CL.exp_address_list = CL1.exp_address_list;
    CL.value_list = CL1.value_list;
    if( C.type = "Exp"){
        CL.exp_address_list.push(C.exp_address);
        CL.value_list.push(C.value);
        CL.value_list.push(C.value);
        CL.after_g_list.push(C.after_g);
        CL.after_s_list.push(C.after_s);
    }
}
```

```
S -> switch (E) CL
{
    S.nextlist = merge ( CL.nextlist, makelist(nextquad());
    emit ("goto __");
    while(!CL.exp_address_list.empty()){
        after_g = CL.after_g_list.pop();
        after_s = CL.after_s_list.pop();
        exp_address = CL. exp_address_list.pop();
        value = CL.value_list.pop();
        backpatch(exp_address, nextquad());
        emit("if" || value || "!=" || E.place || "goto" || after_s);
        emit("goto" || after_g);
}
```

.G -> is not E החדש אותו נציע הוא guard החדש אותו

is E נשים לב שעבור הדקדוק הנוכחי באמת אי אפשר לגזור את הguard מדה. כי switch אינו יכול לגרום לביצוע S בעת אי שוויון וB אינו משווה לערך הביטוי של הלל.

```
השינוי הדרוש הוא בגזירה של S, להוסיף תנאי על השורה:
emit("if" || value || "=!" || E.place || "goto" || after_s);
כך שאם הטיפוס הוא Exp השורה תודפס, אם הטיפוס הוא emit("if" || value || "=" || E.place || "goto" || after_s);
```

וגם בבדיקות של האם type הוא exp נוסיף בכל המקרים "or nExp".

<u>:2 שאלה</u>

א. 1. נגדיר את הסריג באופן הבא:

- האיברים: קבוצות של מחרוזות שמייצגות את הביטוי. איבר בדומייןלדוגמה: ("t1+8", "t1+t2",....)
 - . ⊇ פעולת יחס הסדר :⊒ הפעולה תהיה הכלה בכיוון ההפוך
 - *פעולת הjoin*: חיתוך קבוצות.

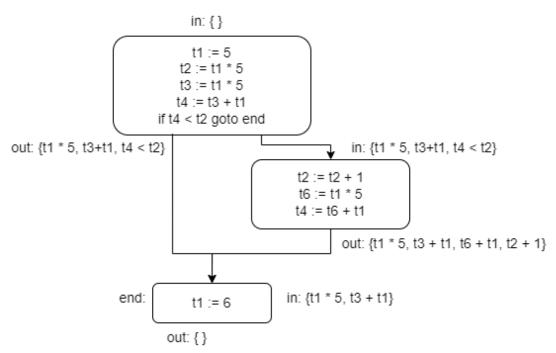
יחס הסדר ופעולת הjoin נבחרו כך מכיוון שנרצה לדרוש שביטוי יהיה זמין מכל מסלול (אחרת יכול להיות מצב שנצטרך לחשב אותו).

.2

Statement	kill	Gen
X := expr	$\{e \in AExpr \mid x \in FV(e)\}$	$\{e \in AExpr(expr) \mid x \notin FV(e)\}$
goto label	φ	ϕ
if cond goto label	φ	AExpr(cond)
label	φ	φ

הin של המצב הראשון יהיה קבוצה ריקה.

ב.



ג. לכל exp נוסיף רשימה של משתנים שהוא כרגע שמור בהם. השינויים שנבצע בפעולות: כאשר יש השמה למשתנה, נוריד אותו מהרשימה שהוא מופיע בה (אם הרשימה התרוקנה נמחק את הביטוי לגמרי) ונוסיף אותו לרשימה של הביטוי החדש (אם לא קיימת כזאת, ניצור רשימה חדשה).

חיתוך: נבצע חיתוך של הרשימות לפי ביטוי ונסיר ביטויים עם רשימות ריקות.

חיפוש: לכל משתנה בביטוי נעבור על כל האופציות להחלפה עם משתנים שנמצאים איתו ברשימה ונבדוק האם ההחלפה נותנת ביטוי קיים. אם כן, מצאנו ②.