תרגיל בית 1

מגישים: אלעד משעלי 3261439997, ענבל סהר 325826303

שאלה 1:

- (א) נכון. נניח בשלילה שקיים מעגל בגרף ונסמנו C. נסמן את הצמתים במעגל שקיים מעגל בגרף ונסמנו (c_1, c_2, \ldots, c_n) . היא הצומת במעגל הראשון מבין כל התהליכים במעגל היא הצומת המייצגת היא הצומת כי הצומת כי הצומת בה"כ כי הצומת המייצגת התהליך הראשון מבין כל התהליכים במעגל (c_1, c_2), היא הצומת המייצגת את התהליך הראשון מבין כל התהליכים במעגל. (c_n, c_1) יוצר את התהליך המיוצג ע"י הצומת במעגל ולכן התהליך המיוצג ע"י הצומת בשקיימת הקשת ושכי במעגל ולכן התהליך המיוצג ע"י הצומת סתירה.
- (ב) **לא נכון.** דוגמא נגדית נניח בשלילה שנכון, יהי a תהליך שיוצר את תהליך b (קל לראות ש-b הוא עלה כרגע) תהליך (ב) מסתיים ולכן הצומת שמייצגת את תהליך a אינה חלק מהגרף כלומר הקשת (a,b) לא קיימת כבר והתהליך a. אינו עץ. G אינו שb- הוא תהליך שלא יוצר שום תהליכים ולכן גם אין קשת מסוג (b,c). במצב זה הגרף
- $\{c_1,c_2\},\ldots,\{c_n,c_1\}$ נניח בשלילה שקיים מעגל \mathcal{C} , המורכב מצמתים מצמתים, כך שקיימות הקשתות (גי קשתות לא מכוונות). נסתכל על המעגל \mathcal{C}' שמורכב מאותן צמתים פשוט לפני שהנחנו שאין כיוון לקשתות. עכשיועבור כל קשת $\{c_i, c_{i+1}\}$ קיים מעגל מכוון, לכן (c_i, c_{i+1}) or (c_{i+1}, c_i) קיים מעגל מכוון, לכן קשתות (c_{i-1}, c_i) ו- (c_{i+1}, c_i) כך ש- c_i כך שתות מעגל מסוג אחר. מעגל מסוג אחר מעגל מסוג אחר היה גורר צומת בגרף (ניתן להניח בשלילה שלא נכון ולהגיע לסתירה ובכך להוכיח זאת), אך זה לא יכול להיות כי זה יגרור שיש שתי צמתים שיצרו את אותו התהליך, סתירה. לכן בסה"כ אין מעגלים וזהו בהכרח יער.
 - לא b אחרי המקרה שתיארנו בסעיף ב' ה-BFS לא יגיע לכל הצמתים (אם נריץ מצומת שהיא לא b לא b לא אחרי המקרה שתיארנו בסעיף ב' ה-.(או אחרת) ואם נריץ מ-b לא נגיע לאף צומת אחרת).

:2 שאלה

- (א) **לא נכון.** שני תהליכים שונים שמריצים באותו הזמן יהיה להם pid שונה.
- .ביוון שידוע ששני התהליכים שונים ורצים בו-זמנית בהכרח יש להם pid שונה. (ב)
- גול שיש קשרי משפחה בין התהליכים יש להם עותק זהה לחלוטין של המשתנה x (כולל זיכרון וירטואלי זהה (ג). דיברנו בקצרה בתרגול 1) ולכן כשמדפיסים את הכתובת של x בהכרח שתי הכתובות זהות ולכן הפלט זהה

אם איכשהו היה יכול להיות שאין בניהם קשרי משפחה אז היה יכול להיווצר מצב שהכתובת שלהם שונה ובאמת היה מודפס פלט שונה.

(ד) **לא נכון.** דוגמא נגדית:

```
#include <stdio.h>
                            [root@localhost SharedFiles]# gcc -Werror -std=c99 prog.c -o prog
#include <sys/wait.h>
                            [root@localhost SharedFiles]# ./prog
#include <sys/types.h>
                            ..134517804..
#include <unistd.h>
                            ..134517804..
int x = 0;
int main() {
         if(fork() != 0) {
                  wait(NULL);
         printf("..%d..\n", &x);
         return 0;
```

}

בעצם מה שקורה פה הוא שתהליך הבן מעתיק את כל הזיכרון של תהליך האב (באותו הסדר) כמו שהוא מאוחסן אצל תהליך האב ובגלל שעובדים עם זיכרון וירטואלי (ראינו בקצרה בתרגול 1) שני התהליכים מדפיסים את אותו הכתובת.