## שאלה **1** –

כמה תהליכים חדשים (כלומר לא כולל התהליך הראשי ממנו הפונקציה נקראה) נוצרים במהלך הריצה של התוכנית הבאה! **הסבירו תשובתכם.** 

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void main(){
    1.int a = 0;
    2.a += (fork() != 0) ? 2 : 3;
    3.if (a == 2) fork();
    4.a++;
    5.if (a == 3) fork();
}
```

בשורה 2 מתבצע fork ראשון שיוצר את הבן הראשון (לפי הוראות התרגיל ניתן להניח שהוא מצליח), ולכן:

מספר גדול מספר fork מתקיים כיוון שבפקודת fork() = ! () בשביל מספר האב, התנאי a=2 () שהוא המזהה של הבן שנוצר, ולכן, עבורו

לעומת זאת, בשביל תהליך הבן, התנאי 6 = ! () לא מתקיים כיוון שבפקודת fork לעומת זאת, בשביל תהליך הבן, התנאי a = 1 (), ולכן, עבורו a = 3

נמשיך מנקודת המבט של n=2 כרגע a=2. האב נכנס לתנאי שבשורה 3 ומבצע שוב fork בן שני. לאחר מכן, בשורה 4 מקבל a=3 ולכן נכנס לתנאי שבשורה 5 ומבצע שוב fork בן שנישי. הבן השני מקבל גם הוא את a=2 שבשורה 4 הופך לa=3 ולכן נכנס לתנאי שבשורה 5 ומבצע שוב fork שיוצר בן רביעי. הבן השלישי והבן הרביעי מסתיימים מיד אחרי שהם נוצרים. ומבצע שוב fork שיוצר בן רביעי.

נעבור לנקודת המבט של **הבן הראשון** - כרגע a=3. הבן לא נכנס לתנאי שבשורה a=4 מקבל a=4 ולכן גם לא נכנס לתנאי שבשורה a=4. כלומר, הבן הראשון לא יוצר שום תהליך נוסף.

סהייכ מספר התהליכים החדשים שנוצרים הוא 4.

## **– 2** שאלה

מה תהיה התוצאה של הרצת קטע הקוד הבא! הסבירו תשובתכם. הניחו שהPID של האבא הוא 168, ואילו של הבנים שלו 768,769,770 וכו׳.

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main()
       1.int x = 150;
       2.printf("PARENT: x is %d\n", x);
       3.printf("PARENT: forking...\n");
       4.pid t pid = fork();
       5.printf("PARENT: forked...\n");
       6.if (pid == 0)
               7.printf("CHILD: happy birthday\n");
               8.x *= 2;
               9.printf("CHILD: %d\n", x);
       }
```

.x=150 <- 1 בשורה

בשורה 2 מודפס "PARENT: x is 150".

בשורה 3 מודפס "PARENT: forking..."

בשורה 4 מתבצע fork ראשון שיוצר את הבן הראשון עם

נמשיך מנקודת המבט של האב – בשורה 5 מודפס "PARENT: forked", האב לא נכנס לתנאי שבשורה 6 כיוון שהpid שווה אצלו למזהה של הבן שהוא 768 (כלומר, לא שווה 0), אלא נכנס לפlse שבשורה 10.

בשורה 11 מתבצע (wait(NULL) שאומר לאב לחכות לכל ילד שיש לו שיסיים לרוץ, ולכן כרגע האב ממתין לילד.

נעבור לנקודת המבט של **הבן הראשון** – בשורה 5 מודפס  $^{\prime\prime}$ ... PARENT: forked..., הבן נכנס לעבור המבט של **הבן הראשון** – בשורה 5 מודפס  $^{\prime\prime}$  פודעם המבט של  $^{\prime\prime}$  שווה אצלו ל0, בשורה 7 מודפס  $^{\prime\prime}$  שבשורה 6 מודפס  $^{\prime\prime}$  מודפס  $^{\prime\prime}$  בשורה 9 מודפס  $^{\prime\prime}$  מודפס  $^{\prime\prime}$  בשורה 10 מודח בשורה 15 בשורה 15 בשורה 15 בשורה 15 מודח בשורה 15 מודח  $^{\prime\prime}$ .

PARENT: child מודפס 12 מודפס של האב – בשורה 12 מנקודת המבט של האב מנקודת המבט של האב 2 מודפס יים ניתן להמשיך מנקודת המבט א ב"כיוון שבשביל האב 150 מבצעים 3 בשורה 15 מבצעים 3 בשורה 14 מודפס "PARENT: 450" ושוב מוחזר (הפעם בשביל האב) בשורה 15 מודפס "150 בשורה 15 מודפס "150 בשורה 15 מודפס "150 בשורה 15 מניתן המבט מניתן מניתן המבט מניתן המבט מניתן המבט מניתן המבט מניתן המבט מניתן המבט מניתן מניתן המבט מניתן המבט מניתן מניתן המבט מניתן המבט מניתן המבט מניתן מניתן המבט מניתן מניתן המבט מניתן מניתן המבט מניתן מניתן מניתן המבט מניתן מניתן המבט מניתן מניתן מניתן מניתן מניתן המבט מניתן מניתן

: אז לסיכום, תוצאת הרצת קטע הקוד

PARENT: x is 150
PARENT: forking...
PARENT: forked...
PARENT: forked...
CHILD: happy birthday
CHILD: 300

PARENT: child completed

PARENT: 450

!!! נשים לב שכיוון שיש כאן 2 תהליכים שרצים במקביל (האב והבן) וכיוון שהמעבד מבצע אופטימיזציות למיניהן, מרגע היווצרותו של הבן ועד לרגע מותו עלולים להיות שיבושים בהדפסות המסומנות בצהוב (חלקים של האב יודפסו אולי בתוך של הבן או להפך).

## שאלה 3 **–**

מה תהיה התוצאה של הרצת קטע הקוד הבא! הסבירו תשובתכם.

```
2.int status;
        3.\text{child} = \text{fork()};
        4.switch (child) {
                5.case -1:
                         6.perror("fork");
                         7.exit(1);
                 8.case 0:
                         9.printf("quitting\n");
                         10._exit(2);
                11.default:
                         12.wait(&status);
                         13.printf("%d\n", WEXITSTATUS(status));
                         14.break;
        }
        15.return 0;
}
```

בשורה 3 מתבצע fork ראשון שיוצר את הבן הראשון.

כיוון שלפי הוראות התרגיל ניתן להניח שהfork מצליח, לעולם child לא יהיה שווה 1- ולכן אף case שלפי הוראות התרגיל ניתן להניח שהאחד לא יכנס ל-case שבשורה 5.

נמשיך מנקודת המבט של האב- האב לא יכנס לכמשיך מנקודת משיך המבט של האב- האב לא יכנס למשיך מנקודת מספר מספר מחוא המזהה של הבן שנוצר, לכן יכנס למפר גדול מ0 שהוא המזהה של הבן שנוצר, לכן יכנס למפר גדול מ

בשורה 12 מתבצע (wait(&status) שאומר לאב להמתין עד שהמצב (state) של אחד מבניו ישתנה.

נעבור לנקודת המבט של **הבן הראשון** – הבן יכנס לcase שבשורה 8 כיוון שבפקודת fork הבן מעבור לנקודת המבט של **הבן הראשון** – הבן יכנס למקבל 0. בשורה 9 מודפס ייquitting יי ולאחריו תהליך הבן יסתיים עם סטטוס 2.

כעת, כשהשתנה הסטטוס של הבן (עבר לterminated), ניתן להמשיך מנקודת המבט של האב – בשורה 13 מודפס 2 (סטטוס היציאה של הבן - WEXITSTATUS מחזיר את זה). באופן כללי אמורים להשתמש בWEXITSTATUS רק לאחר שמשתמשים בWEXITSTATUS , אבל שוב, כיוון שאנו מניחים שכל הקריאות לsystem calls מצליחות – אין בעיה עם כך.

לבסוף, מוחזר 0.

אז לסיכום, תוצאת הרצת קטע הקוד:

quitting

## <u>שאלה 4 –</u>

מה הם כל הפלטים האפשריים של התוכנית הבאה! **הסבירו תשובתכם.** 

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(){
    1.int value = 3;
    2.if (fork() != 0){
        3.wait(&value);
    }
    4.else{
```

```
5.exit(value);
}
6.value = WEXITSTATUS(value);
7.value++;
8.printf("%d", value);
9.return value;
}
```

.value = 3 <- 1 בשורה

בשורה 2 מתבצע fork ראשון שיוצר את הבן הראשון.

נמשיך מנקודת המבט של האב – האב יכנס לתנאי שבשורה 2 כיוון שבפקודת fork משיך מנקודת מספר במשיך מספר אבול מ $^{\prime}$ 

בשורה 3 מתבצע (wait(&value) שאומר לאב להמתין עד שהמצב (state) בשורה 3

נעבור לנקודת המבט של **הבן הראשון** – הבן לא יכנס לתנאי שבשורה 2 כיוון שבפקודת fork הבן המבט של  $\epsilon$ 1 כיוון שזה הערך של מקבל 0. לכן, הוא יכנס לelse שבשורה 4 ובשורה 5 יסתיים עם סטטוס 3 (כיוון שזה הערך של value).

בשורה 6, מתבצעת השמה של (WEXITSTATUS(value) לתוך WEXITSTATUS. מתבצעת השמה של מחזיר את סטטוס היציאה של הבן ולכן שוב value מקבל את הערך 3.

באופן כללי אמורים להשתמש בWEXITSTATUS רק לאחר שמשתמשים בWEXITET, אבל שוב, כיוון שאנו מניחים שכל הקריאות לsystem calls מצליחות – אין בעיה עם כך.

.4 אוא כרגע הוא value ולכן ערכו כרגע הוא 4.

בשורה 8 מודפס 4 ובשורה 9 מוחזר 4.

סהייכ כל הפלטים האפשריים של התוכנית הם: 4.