<u>מגישים: שמואל ברנדט (215973181) ואביב אסטה (327949434</u>

<u>שאלה 1:</u>

אין בהכרח זרות הדדית.

דוגמה: בתחילת התוכנית x,y מאותחלים ל0. נסמן את התהליכים context switch. תהליך p1,p2. תהליך p1 יתקדם עד להשמת p2 התהליך context switch (כלומר לא ישנה את y=0 p1 שומר את pida של pida, בעקבות y+0, כעת x,y שומרים את הסול לרוץ ויגיע עד critical section, כעת x,y שומרים את הסול של pid, בעקבות context switch יתחיל לרוץ ויגיע עד לרוץ, הוא יעדכן את y ובעקבות הבדיקה x!=pid יחזור לתחילת הלופ, עכשיו הוא יעדכן את התהליך p1 חוזר לרוץ, הוא יעדכן את שומרים את הpid של pid, ואז גם הוא יגיע לcritical section. עכשיו שני critical section ולכן אין זרות הדדית.

<u>שאלה 2:</u>

.n-1) בין 1- לlasti (ויכול להיות כל מספר בטווח) n*(n-1)/2 בין 1- לn-1.

- 2: אם mode!=0: הערך של sum יכול להיות כל מספר בין 0 ל2/(n-1)/2 כי:
 - 1) בקריאה הו לפונקציה f נוסיף לu sum את i כי יש זרות הדדית.
- 2) החוט הראשי לא אוסף את שאר החוטים ולכן יכול להיות שחלק מהחוטים לא ייסימו לרוץ לפני היציאה מmain.
- מ(1) אנחנו מקבלים שהערך המקס' הוא 2/(n-1)/2 (סכום 1...n-1) ומ(2) שהערך המינ' הוא 0 (אף חוט לא o) אנחנו מקבלים שהערך המקס' הוא 2 (א"י לקיחת תת קבוצה של חוטים שסיימו בזמן).
 - 2<u>.</u> אם mode=0: הערך של sum יכול להיות כל מספר בין 0 ל2/(n-1)/2. כי:
- 1) בקריאה הו לפונקציה f נוסיף לmb את i או לא נוסיף לא כלום כי v הוא משתנה רק של הקריאה הנוכחית ולכן גם אם אין זרות הדדית זה הערך היחיד שנוסיף במידה ונוסיף.
 - 2) החוט הראשי לא אוסף את שאר החוטים ולכן יכול להיות שחלק מהחוטים לא ייסמו לרוץ לפני היציאה מmain.
 - מ(1) אנחנו מקבלים שהערך המקס' הוא (n-1) ומ(2) שהערך המינ' הוא 0 (אף חוט לא סיים בזמן) ושכל מספר בין לבין אפשרי (ע"י לקיחת תת קבוצה של חוטים שסיימו בזמן).

בשני המקרים (כלומר ללא תלות בערך של mode) הערך של last יכול להיות כל מספר בין 1- לn-1 כי בהתחלה last=-1 ואחר כך הוא עלול להשתנות למספר בין 0 לn-1 לפי החוט האחרון שעדכן אותו (בגלל שבעת נתינת הmutex לחוט בוחרים אחד שרירותית, החוט האחרון שיקבל את הmutex לא בהכרח יהיה האחרון אותו יצרנו), אבל בגלל שלא חייבים לחכות לחוטים ייתכן שהוא ישאר כ1-.