

J. SO J 4

DEPARTMENT OF SOFTWARE ENGINEERING

בחינת סמסטר: א'

שעת הבחינה: 17:00

<u>השנה:</u>

מועד:

מרצה:

מספר ייחוס:

משך הבחינה:

תשע"ה

תאריך הבחינה: 21 02. 20 17.

3 שעות

מיקי לבנת

9,54

מספר תעודת זהות:

<u>שם הקורס</u>: מערכות זמן אמת – תוכנה

קוד הקורם: 10308

הוראות לנבחן:

יש לכתוב מס' ת"ז ע"ג טופס הבחינה

יש להחזיר את השאלון עם מחברת הבחינה

אסור כל חומר עזר, פרט לדפי סיכום של המבחן

אסור להעביר מחברות, דפים או ספרים בין נבחנים

אין לכתוב בעפרון או בצבע אדום

בשרטוטים מותר להשתמש בעפרון

אין להשתמש בטלפון סלולארי

אין להשתמש במחשב אישי או נייד -

אין להשתמש בדיסק און קי ו/או מכשיר מדיה אחר

מבנה הבחינה והנחיות לפתרון:

משקל כל שאלה זהה – 25 נקודות.

יש לענות על 4 מתוך 5 השאלות .

במקרה שענית על יותר – יבדקו רק 4 הראשונות.

יש למחוק שאלות שאינכם רוצים שייבדקו או לציין בתחילת הבחינה איזה שאלות יש לבדוק. חלקי שאלות שונות לא יאוחדו לשאלה שלמה.

שאלה 1 יש לענות על גבי השאלון

יש להקיף בעיגול את מסי סעיף התשובה הנכונה בטופס הבחינה. שאר השאלות - יש לענות רק במחברת הבחינה ולא על גבי הטופס.

יש להתחיל כל שאלה בראש עמוד חדש.



כל הזכריות שמורות © למיכאל (מיקי) לבנת. אין להעתיק, לצלם, להקליט, לשדר, לאחסן במאגר מידע, בכל דרך שהיא, בין מכאנית ובין אלקטרונית או בכל דרך אחרת, כל חלק שהוא מטופס הבחינה

שאלה מסי 1

(25 נק) שאלות אמריקאיות – יש להקיף בעיגול את מס׳ סעיף התשובה הנכונה על השאלון

1 dy" 1/2

- A. אלגוריתם EF מקנה עדיפות למשימות לפי זמן ביצוע.
 בכל שזמן ביצוע המשימה גדול יותר, עדיפותה גדולה יותר.
 איזה מהאלגוריתמים הבאים הוא עם עדיפויות משתנות! (יותר מתשובה אחת נכונה)
 - א. אלגוריתם RM
 - ב. אלגוריתם DM
 - OF -----
 - ג. אלגוריתם QF
 - ד. אלגוריתם EF
 - ה. אלגוריתם EDF
 - ו. אלגוריתם LST

ז. אלגוריתם למפורט

- Clast Deisen mannish D
- ח. אלגוריתם Clock Driven עם חלוקה ל- Frames
 - ולגבי מצבי משימות במערכת, הנכון הוא: B
- א. מצבים Dormant ו- Ready הם מצבים שכל משימה חייבת להיות בהם לפחות פעם אחת
- ב. מצבים שכל משימה חייבת להיות בהם Ready ו- Wait ,Running ,Dormant הם מצבים שכל משימה חייבת להיות בהם לפחות פעם אחת
- ג. מצבים Dormant ו- Ready הם מצבים שכל משימה חייבת להיות בהם לפחות פעם אחת
- ד. כל משימה חייבת להיות רק במצב Dormant. יתר המצבים לא בהכרח שהמשימה תהיה בהם.
 - ה. מצב ISR מאפשר למספר משימות להיות בו בו-זמנית
 - ו. פסיקות אף פעם לא יהיו במצב Wait
 - Clock Driven עם חלוקה ל- Frames : (יותר מתשובה אחת נכונה)
 - א. מתאים למערכת מסוג Preemptive
 - ב. מתאים למערכת מסוג Non-Preemptive
 - ג. זהו אלגוריתם עם עדיפויות דינמיות
 - ד. זהו אלגוריתם עם עדיפויות סטטיות
 - ה. מתאים למערכת סטטית
 - ו. מתאים למערכת דינמית
 - ז. אם לא נמצא frame תקין, המערכת אינה תקינה

- D. נצילות כוללת של מערכת משימות מחזוריות: (יותר מתשובה אחת נכונה)
 - א. תלויה בזמני ביצוע של המשימות
 - ב. תלויה ב- Deadline של המשימות
 - ג. תלויה במחזוריות המשימות
 - ד. תלויה בזמני השיגור של המשימות
 - ה. תלויה במספר המשימות במערכת
- ו. יכולה להשתנות אם המערכת היא מסוג Preemptive או Non-Preemptive

· VIII

- : בפסיקה במחשב .E
- א. הפסיקה מתקבלת תמיד כאשר מגיעה
- ב. המשימה שעבדה לפני הפסיקה תושהה ותחזור חזרה לתור המשימות
 - ג. משימת הפסיקה תתחיל לעבוד לאחר שמירת ה- PC, אם אושרה
 - ד. ה- CPU שומר את כתובת ה- PC במחסנית
- ה. קיימים מעבדים שמערכת הבקרה שומרת את מצב ה- CPU במחסנית
 - ו. מערכת הבקרה שומרת תמיד את מצב ה- CPU במחסנית
 - ז. א+ב+ה נכונות
 - ת. ב+ה נכונות
 - ט. ג+ה נכונות
 - י. א+ד נכונות
 - יא. ג+ו נכונות

1 4 4 4 8 W E

שאלה מסי 2

בטבלה הבאה מופיעים הנתונים של 3 משימות מחזוריות:

			- 111	DM metri	RM prty
משימה	זמן מחזור	זמן ביצוע	Deadline	RM prty	Kivi pity
TI	8	2	5		
11	6	1	6		
12	0	1	7		
Т3	10	4	/		

- (4 נק') א. האם ניתן להוכיח שהמערכת תקינה בשיטת RM ללא תיזמונה! הסבר ונמק.
 - (2 נק') ב. השלם 2 עמודות ימניות בטבלה של השאלה.
- אב אלגוריתם RM מסוג Preemptive א. שרטט תיזמון המערכת עד 14 היפרמחזור באלגוריתם
- (5 נק') ד. שרטט תיזמון המערכת עד 14 היפרמחזור באלגוריתם DM מסוג Preemptive.
 - (5 נק') ה. האם המערכת תקינה! כמה Idles קיימים בהיפרמחזור!
- ו. אם רוצים להוסיף למערכת משימה נוספת בעלת מחזוריות של 10, מהו זמן הביצוע המקסימלי של אותה משימה:

שאלה מס' 3

בטבלה הבאה מופיעים הנתונים של 3 משימות מחזוריות:

משימה	PERIOD	זמן ביצוע
T	30	7
To	15	5
T ₃	40	5

- (6 נק') א. מהו אורך ההיפרמחזור של המערכת ב- Round Robin וב- RM! הסבר מדוע.
 - ב. שרטט Gantt Chart (דיאגרמת זמנים) של המערכת בשיטת Round Robin עבור היפרמחזור שלם.
 - . (8 נק") ג. נתונים המשקלות 3 עבור 7, 2 עבור 1 עבור 1 עבור 1 עבור 1 אבור 1 עבור 1 עבור 1 עבור 1 עבור 1 שרטט Gantt Chart (דיאגרמת זמנים) של המערכת בשיטת שרטט Weighted Round Robin עבור היפרמחזור שלם.
- ד. אם המערכת מתוזמנת לפי Deadline Monotonic) DM), האם היא תצליח בוודאות ללא חריגות, מבלי לשרטט את ה- Gantt Chart של DM

כל הזכויות שמורות © למיכאל (מיקי) לבנת. אין להעתיק, לצלם, לאחסן במאגר מידע, כל חלק שהוא מטופס הבחינה. Page 4 of 6

In the table below there is data for 3 periodical (מחזוריות) tasks:

Task	Period	Execution	Deadline
T1	4	1	3
T2	5	2	4
Т3	10	3	8

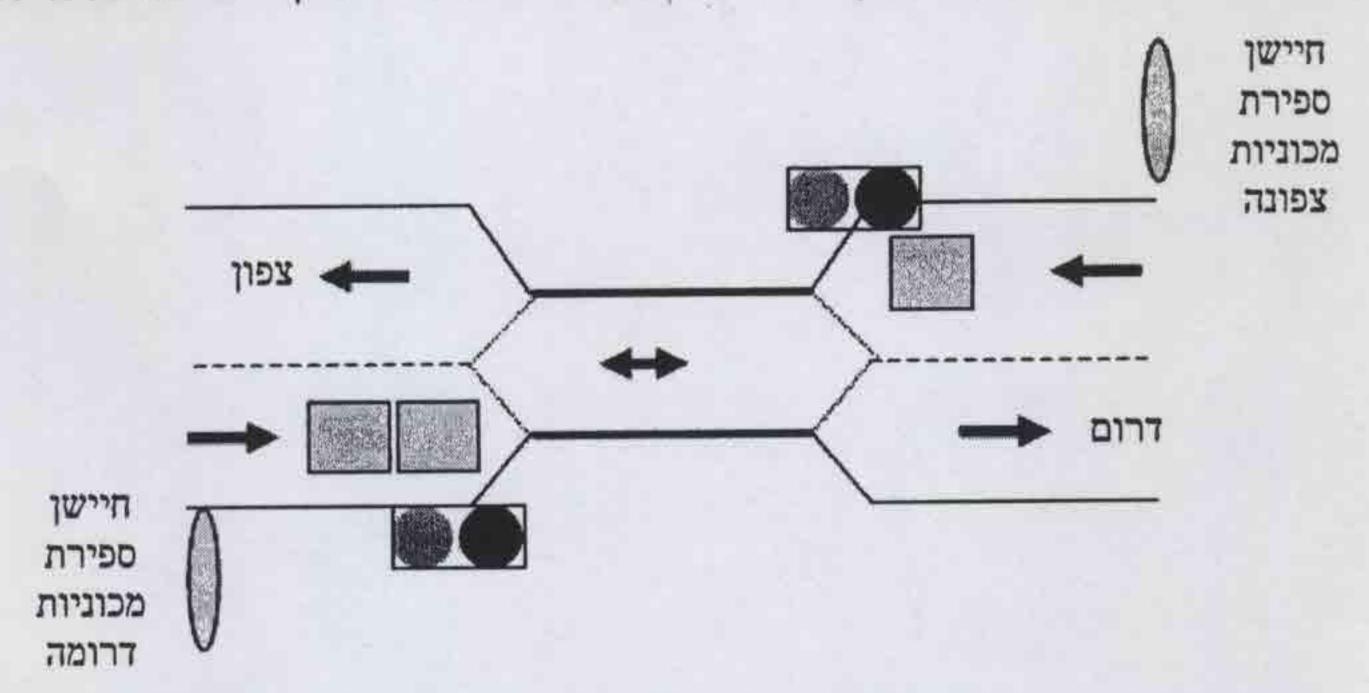
- ('נק') A. Explain the principles of LST algorithm.

 What are the differences between LST and EDF algorithms?
- ('כְּכָק') B. Is it possible to say that the system is proper in RM algorithm? Explain
- ('סו נק') C. Draw the schedule of the system in LST algorithm preemptive.
- ('בדיקת תקינות) to the system.

31 1 S 19 . L

שאלה מס׳ 5

קיים גשר צר המאפשר תנועת מכוניות בכיוון אחד בלבד (צפונה/דרומה), עפייי האיור הבא. בכניסה לגשר יש רמזור מכל כיוון שדולק באור אדום או ירוק. לפני הגשר בכל כיוון קיימים חיישנים הסופרים את מסי המכוניות שנעצרות לפני הרמזור. אם נעמדת מכונית המסי גדל באחד. אם עוברת מכונית המסי קטן באחד. רק רמזור אחד יכול להיות ירוק בו זמנית והשני חייב להיות אדום. כאשר אין אף מכונית ממתינה ב- 2 הכיוונים, יש לדאוג שהרמזורים יתחלפו לירוק בהתאמה כל 45 שניות.



כתוב אלגוריתם תוך שימוש בסמפורים כרצונך, לוויסות התנועה בגשר. מכונית תמתין מקסימום 5 מכוניות שעוברות לכיוון הנגדי, עד שתקבל הרשאה (אור ירוק). הערות:

- 1. החיישנים סופרים את מסי המכוניות הממתינות אוטומאטית והערכים שלהם נתונים במשתנים:
 - N_N מסי מכוניות ממתינות צפונה
 - Ns מסי מכוניות ממתינות דרומה
 - 2. בנוסף לסמפורים, אם רוצים, ניתן להשתמש גם בלולאות (כמו for, if וכוי)

כל הזכויות שמורות © למיכאל (מיקי) לבנת. אין להעתיק, לצלם, לאחסן במאגר מידע, כל חלק שהוא מטופס הבחינה.
Page 6 of 6

17.02.2015

אפקה המכללה האקדמית להכדמה בתל-אביג AFEKA המכללה האקדמית להכדמה בתל-אביג

המחלקה להנדמת תוכנה

DEPARTMENT OF SOFTWARE ENGINEERING

בחינת סמסטר: א'

תשע"ה

17:00

3 שעות

מיקי לבנת

<u>השנה:</u>

:מועד

מרצה:

מספר ייחוס:

תאריך הבחינה:

<u>שעת הבחינה:</u>

משך הבחינה:

: מספר תעודת זהות

שם הקורס: מערכות זמן אמת – תוכנה - פתר ו

<u>קוד הקורס: 10308</u>

<u>הוראות לנבחן:</u>

יש לכתוב מס' ת"ז ע"ג טופס הבחינה

יש להחזיר את השאלון עם מחברת הבחינה אסור כל חומר עזר, פרט לדפי סיכום של המבחן

אסור להעביר מחברות, דפים או ספרים בין נבחנים

אין לכתוב בעפרון או <u>בצבע אדום</u> בשרטוטים מותר להשתמש בעפרון

אין להשתמש בטלפון סלולארי

אין להשתמש במחשב אישי או נייד

אין להשתמש בדיסק און קי ו/או מכשיר מדיה אחר

מבנה הבחינה והנחיות לפתרון:

משקל כל שאלה זהה – 25 נקודות.

יש לענות על 4 מתוך 5 השאלות .

במקרה שענית על יותר – יבדקו רק 4 הראשונות.

יש למחוק שאלות שאינכם רוצים שייבדקו או לציין בתחילת הבחינה איזה שאלות יש לבדוק. חלקי שאלות שונות לא יאוחדו לשאלה שלמה.

שאלה 1 יש לענות על גבי השאלון

יש להקיף בעיגול את מסי סעיף התשובה הנכונה בטופס הבחינה. שאר השאלות - יש לענות רק במחברת הבחינה ולא על גבי הטופס.

יש להתחיל כל שאלה בראש עמוד חדש.



כל הזכויות שמורות © למיכאל (מיקי) לבנת. אין להעתיק, לצלם, להקליט, לשדר, לאחסן במאגר מידע, בכל דרך שהיא, בין מכאנית ובין אלקטרונית או בכל דרך אחרת, כל חלק שהוא מטופס הבחינה

שאלה מס. 1

(25 נק) שאלות אמריקאיות – יש להקיף בעיגול את מסי סעיף התשובה הנכונה על השאלון

- A. אלגוריתם EF מקנה עדיפות למשימות לפי זמן ביצוע. (Execution-time First) EF ככל שזמן ביצוע המשימה גדול יותר, עדיפותה גדולה יותר. איזה מהאלגוריתמים הבאים הוא עם עדיפויות משתנות! (יותר מתשובה אחת נכונה)
 - א. אלגוריתם RM
 - ב. אלגוריתם DM
 - QF ג. אלגוריותם
 - ד. אלגוריתם EF
 - ה. אלגוריתם EDF
 - ו. אלגוריתם LST
 - to property of
- ז. אלגוריתם למפורט
- ח. אלגוריתם Clock Driven עם חלוקה ל- Frames
 - : לגבי מצבי משימות במערכת, הנכון הוא
- א. מצבים Dormant ו- Ready הם מצבים שכל משימה חייבת להיות בהם לפחות פעם אחת (לא RUN) כי אולי משימה לא מספיקה להתבצע)
- ב. מצבים שכל משימה חייבת להיות בהם Ready ו- Wait ,Running ,Dormant הם מצבים שכל משימה חייבת להיות בהם לפחות פעם אחת
- ג. מצבים Dormant ו-Ready הם מצבים שכל משימה חייכת להיות בהם לפחות פעם אחת
- ד. כל משימה חייבת להיות רק במצב Dormant. יתר המצבים לא בהכרח שהמשימה תהיה בהם.
 - ה. מצב ISR מאפשר למססר משימות להיות בו בו-זמנית
 - ו. פסיקות אף פעם לא יהיו במצב Wait
 - Clock Driven עם חלוקה ל- Frames: (יותר מתשובה אחת נכונה) .C אלגוריתמים למערכת מסוג Preemptive
 - ב. מתאים למערכת מסוג Non-Preemptive
 - ג. זהו אלגוריתם עם עדיפויות דינמיות
 - ד. זהו אלגוריתם עם עדיפויות סטטיות
 - ה. מתאים למערכת סטטית
 - ו. מתאים למערכת דינמית
- ז. אם לא נמצא frame תקין, המערכת אינה תקינה (לא, כי יתכן שתהיה תקינה באלגוריתם אחר)

כל הזכויות שמורות © למיכאל (מיקי) לבנת. אין להעתיק, לצלם, לאחסן במאגר מידע, כל חלק שהוא מטופס הבחינה. Page 2 of 7

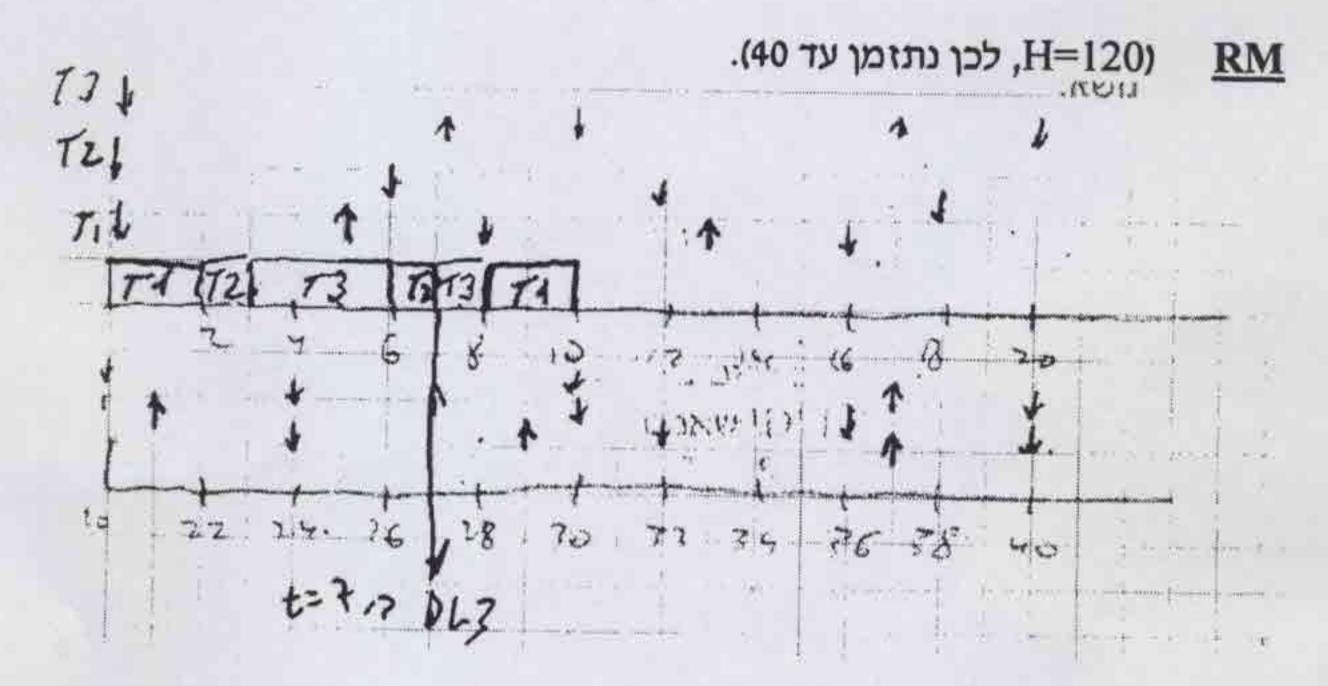
- D. נצילות כוללת של מערכת משימות מחזוריות: (יותר מתשובה אחת נכונה)
 - א. תלויה בזמני ביצוע של המשימות
 - ב. תלויה ב- Deadline של המשימות
 - ג. תלויה במחזוריות המשימות
 - ד. תלויה בזמני השיגור של המשימות
 - ה. תלויה במספר המשימות במערכת
- ו. יכולה להשתנות אם המערכת היא מסוג Preemptive או Non-Preemptive
 - : בפסיקה במחשב .E
 - א. הפסיקה מתקבלת תמיד כאשר מגיעה
 - ב. המשימה שעבדה לפני הפסיקה תושהה ותחזור חזרה לתור המשימות
 - ג. משימת הפסיקה תתחיל לעבוד מייד לאחר שמירת ה-PC, אם אושרה
 - ד. ה- CPU שומר את כתובת ה- PC במחסנית
 - ה. קיימים מעבדים שמערכת הבקרה שומרת את מצב ה- CPU במחסנית
 - ו. מערכת הבקרה שומרת תמיד את מצב ה- CPU במחסנית
 - ז. א+ב+ה נכונות
 - ח. ב+ה נכונות
 - ט. ג+ה נכונות
 - י. א+ד נכונות
 - יא. ג+ו נכונות

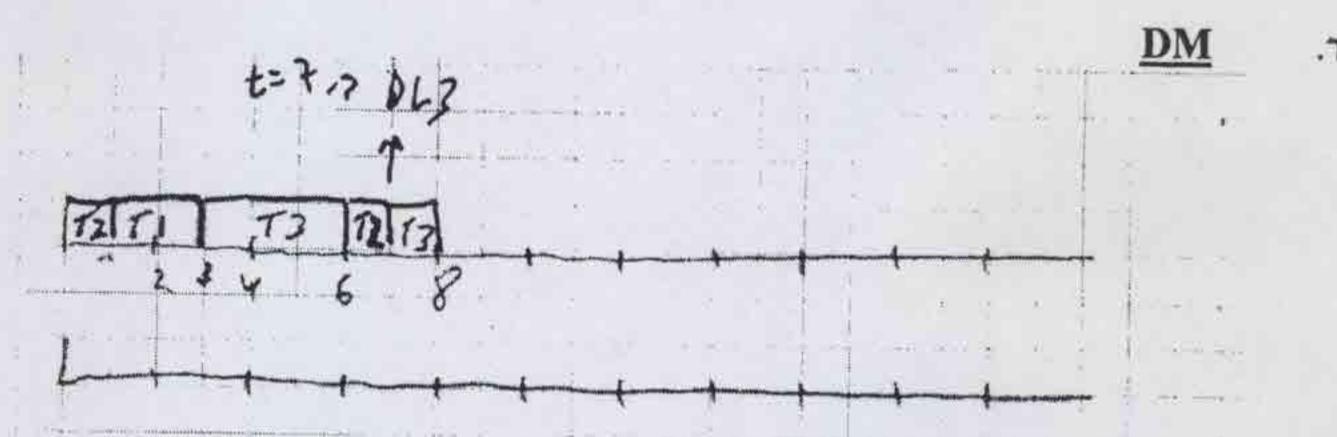
THE COLUMN

משימה	זמן מחזור	זמן ביצוע	Deadline	RM prty	RM prty	Util.
T1	8	2	5	2	1	0.25
T2	6	1	6	1	2	0.16667
T3	10	4	7	3	3	0.4

 $U_T = 0.86667$

- א. מאחר ו- P≥D לא ניתן לבדוק תקינות RM. צריך לבדוק בתיזמון
 - ב. בטבלה.





גם DM וגם DM נכשלים ב- t=7, כי T3 חורגת מ- DL שלה בזמן זה. RM וגם DM נכשלים ב- t=7, כי t=7, כי שכיק להראות ש- DM נכשל ולא צריך לתזמן את RM. כי אם DM נכשל, RM בוודאות נכשל.

- ה. גם RM וגם DM אינם תקינים, כי נכשלים ב- t=7, כי T3 חורגת מ- DM אינם תקינים, כי נכשלים ב- t=7, כי EDLES אינם תקינים תקינים מסי ה- IDLES שאמורים להיות בתיזמון תקין: t=7 אך עדיין ניתן לחשב את מסי ה- t=7 שלום ב- t=7 שלה בזמן זה. t=7 אך עדיין ניתן לחשב את מסי ה- t=7 שלה בזמן זה. t=7 אינם תקינים, כי נכשלים ב- t=7 שלה בזמן זה.
 - ו. עבור משימה 4 מתקיים: 10.81667 = E₄/10 : עבור משימה 4 מתקיים . 10.81667 = E_{4max} = 1.83333 . לכן: 54 ב

כל הזכויות שמורות © למיכאל (מיקי) לבנת. אין להעתיק, לצלם, לאחסן במאגר מידע, כל חלק שהוא מטופס הבחינה. Page 4 of 7

משימה	PERIOD	ומן ביצוע
T4	30	7
Ta	15	5
T ₃	40	5

או Round Robin ב- H=17 כי זה סכום זמני הביצוע של המשימות. ב- Weighted Round Robin ההיפר מחזור אינו נקבע עייי המכנה המשותף הקטן ביותר של מופעי המשימות (כמו בדייכ), אלא עייי סכום זמני הביצוע של המשימות.

:RM עבור

30=2*3*5

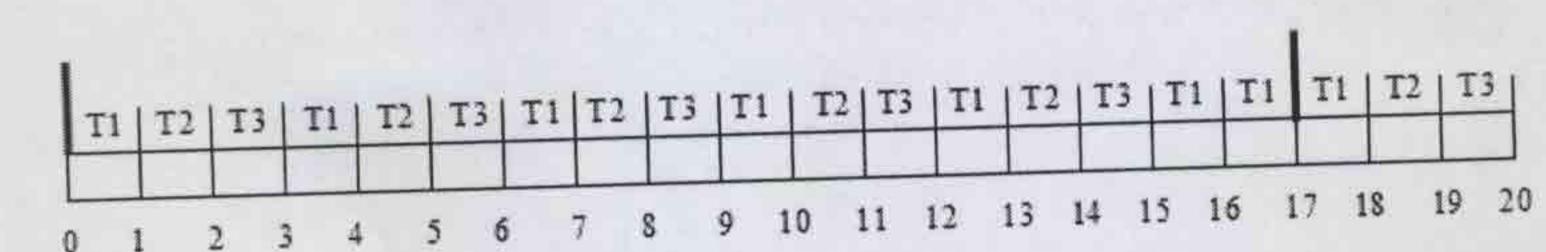
15=3*5

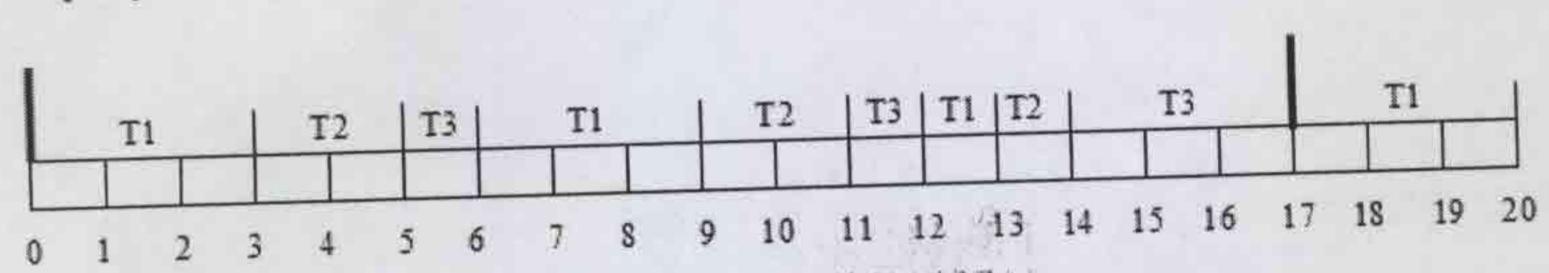
40=2*2*2*5

לכן ההיפר מחזור הוא מכפלת האדומים: H=2*3*5*2*2=<u>120</u>

٦.

٦.





	PERIOD	זמן ביצוע (E)	U=E/P
משימה	30	7	0.23
1 ₁	15	5	0.33
T 2	40	5	0.125
1 3	1 40		0.685

מאחר ש- P=D, אזי תיזמון RM זהה ל- D=P.

עבור RM, תנאי מספיק לכך שמערכת של n משימות בלתי תלויות תהיה ניתנת לשיגור הוא:

$$U \le n(2^{1/n} - 1)$$

כאשר U היא הנצילות (utilization) הכוללת של כל המערכת.

עבור n=3 נקבל Umax=0.78. סכום הנצילויות שווה ל- 0.685 והוא קטן מערך זה.

לכן תזמון DM=RM יצליח בוודאות.

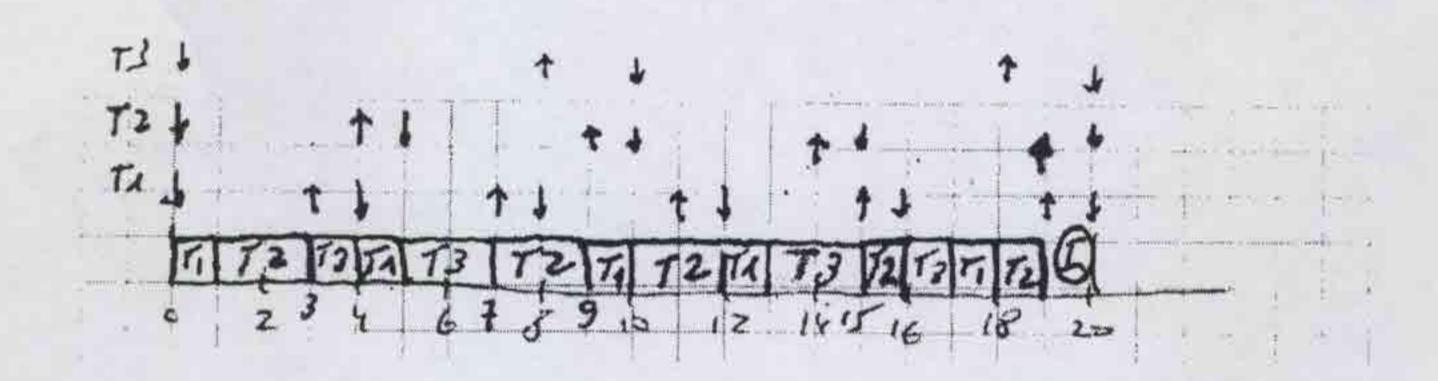
כל הזכויות שמורות © למיכאל (מיקי) לבנת. אין להעתיק, לצלם, לאחסן במאגר מידע, כל חלק שהוא מטופס הבחינה.
Page 5 of 7

Task	Period	Execution	Deadline		
TI	4	1	3		
T2	5	2	4		
T3	10	3	8		

א. אלגוריתם LST לוקח בחישוב עדיפויות המשימות בתור, גם את הזמן שנותר לביצוע עבור המשימה. האלגוריתם מחשב בכל רגע החלטה של שיגור את ה- Slack של המשימות, ומקנה עדיפות גבוהה למשימה עם ה- Slack המינימלי, בעת הבדיקה. S = D-t-X = d-Xשניהם אלגוריתמים עם עדיפויות דינמיות.

אלגוריתם EDF מתחשב ב- deadline האבסולוטי בלבד ואלגוריתם EDF מתחשב בחישוב עדיפויות המשימות בתור, גם בזמן שנותר לביצוע המשימה

- ב. היות ולא מתקיים P≤DL לא ניתן להשתמש בנוסחא של RM ולכן לא ניתן לדעת, ללא תיזמון.
 - H=20 .x



זמן Task	0	1	3	4	5	7	8	9	10	12	13	15	16	17	18
T1	2	-	-	2	-	-	2	1	-	-	-	-	2	1	-
T2	2	1	-	-	2	0	0	-	2	5		2	2	1	0
T3	5	4	2	2	1	-	-	-	5	3	2	2	1	-	-

התיזמון תקין.

$$#I = H(1-U_T) = 20(1-0.95) = 1$$

 $N_3=20/10=2$; $N_2=20/5=4$; $N_1=20/4=5$; $N_i=H/P_i$

שאלה מס. 5

: נגדיר

סמפור בינרי S_R=1 כסמפור של רמזור ירוק (באחד מהרמזורים. הרמזור השני אוטי הופך לאדום)

םסי מכוניות שממתינות צפונה (ערכו מתקבל מהחיישן) - N_N

םסי מכוניות שממתינות דרומה - Ns •

NORTH: $P(S_R)$ if N_N≥5 then goto LOOP if N_S≥5 then V(S_R) //to "GREEN" ramzor south for the waiting cars goto NORTH else ramzor NORTH = "GREEN" endif if $N_N=0$ then delay (45 sec) $V(S_R)$ goto NORTH else LOOP: if N_N>0 goto LOOP //to pass the waiting cars $V(S_R)$ goto NORTH endif

SOUTH: $P(S_R)$ if N_S≥5 then goto LOOP if $N_N \ge 5$ then V(S_R) //to "GREEN" ramzor north for the waiting car: goto SOUTH else ramzor SOUTH = "GREEN" if N_S=0 then delay (45 sec) $V(S_R)$ goto SOUTH else LOOP: if N_S>0 goto LOOP //to pass the waiting cars $V(S_R)$ goto SOUTH endif