בחינות – המחלקה להגדסת תוכנה

מס' נבחן

<u>שם הקורס:</u> מערכות הפעלה קוד הקורס:10303

הוראות לנבחן:

חומר עזר שימושי לבחינה חומר סגור

- אין לכתוב בעפרון -
- אין להשתמש בטלפון סלולארי
- אין להשתמש במחשב אישי או נייד
- אין להשתמש בדיסק און קי ו/או מכשיר מדיה אחר
 - אין להפריד את דפי שאלון הבחינה

<u>בחינת סמסטר:</u> <u>השנה:</u> 2016

מועד: אר

תאריך הבחינה: 6/25,01.9 שעת הבחינה: 00/17/ משך הבחינה: 3 שעור

> <u>השאלון ייבדק בתום הבחינה</u> <u>ע"י המרצה</u>

> > מרצה: עדי מלאך

מבנה הבחינה והנחיות לפתרון:

10 (50%) שאלות אמריקאיות 5 נקודות עבור כל תשובה נכונה. רק תשובה אחת נכונה לכל שאלה אמריקאית.

20% אחת פתוחות, מתוכן יש לענות על שתיים בלבד – שאלה אחת היא חובה, ותוכלו לבחור אחת מתוך השתיים הנותרות.

בהצלחה!

כל הזכויות שמורות ©. מבלי לפגוע באמור לעיל, אין להעתיק, לצלם, להקליט, לשדר, לאחסן מאגר מידע, בכל דרך שהיא, בין מכאנית ובין אלקטרונית או בכל דרך אחרת כל חלק שהוא מטופס הבחינה לפניך 10 שאלות אמריקאיות. לכל שאלה תשובה אחת שהיא הנכונה ו\או המדוייקת ביותר – בחר בה. כל תשובה נכונה תזכה ב5 נקודות .

.1	שינ א. ב. ג. ד.	
.2		דה ומתבצעת גישה למשאב משותף מתוך שני task שלושתם פונים, שלושתם פונים scheduler lock תו משאב. נכון יהיה להגן על הפניה בעזרת שימוש ב scheduler lock כן כן לא לא תלוי במקרה תלוי במקרה רק אם הגישה למשאב המשותף היא קצרה
.3	ck .κ .ב .ג	
.4	ж. ב.	waiting גורמת ל task גורמת ל OSSemAccept() כאשר ה OssemAccept שווה ל - 0 משר ה semaphore count שווה ל - 0 תמיד לא semaphore count גדול מ - 0 כאשר ה semaphore count גדול מ - 0
.5	۸.	לא נכון תלוי
.6	א. ב. ג.	schedule עושה שימוש ב lookup table כדי לחסוך מקום בזכרון לחסוך בזמן ריצה לשמור על מבנה מודולרי לדעת איזה task במצב ready

- ?מתי מתבצע context switch בין .7
 - system call א. בכל קריאה ל
 - ב. בכל יציאה מ ISR
 - ג. בכל קריאה ל OSTaskDelay
 - ד. אף תשובה איננה נכונה
- .interrupt disable/enable של היתר, פעולה של mutex מבצע במהלכו, בין היתר, פעולה של mutex מבצע במהלכו, בין היתר,
 - א. תלוי במימוש של האפליקציה
 - ב. רק אם מתבצע priority inheritance
 - נ. כן
 - 7.
 - 9. משך זמן ריצת ה scheduler במערכת ההפעלה שלמדנו מושפע מ:
 - א. מספר הtaskים הפעילים במערכת
 - delayed ב. מספר ה task מספר ה
 - ג. מהירות המעבד
 - ד. ה priority של ה task שרץ כרגע
 - 10mSec והוא חלק 10mSec נתון שבמערכת מסויימת מתבצע קטע קוד 'אטומי' למשך זמן של reentrant מפונקציה
 - א. יש להוסיף הגנה על קטע הקוד הזה מפני גישה משותפת
 - ב. ה latency המערכת יהיה בהכרח קטן מ 10mSec
 - ג. בקטע הקוד האטומי אסור לעשות שימוש במשתנים גלובליים
 - system calls ד. בקטע הקוד האטומי אסור לקרוא ל

שאלות 'פתוחות': ענה על שאלה 3 – היא שאלת חובה. ובחר וענה על אחת משתי השאלות 1 ו 2. 25 נקודות עבור תשובה נכונה ומלאה.

- 1. (שאלת בחירה)
- א. 5% מהו starvation? תאר מה הם הגורמים להיווצרות מצב זה.
- ב. 5% איך ניתן לזהות מצב זה במערכת סטנדרטית כפי שלמדנו בכיתה?
- ג. 5% איך ניתן להמנע ממצב זה, ואיך ניתן לפתור מצב זה במידה וזוהה?
- ד. 10% תאר מנגנון לזיהוי starvation במערכת ההפעלה שלמדנו, אך הפעם המערכת תדפים למסך במידה ותזהה מצב זה, ולא תבצע reset.
 - לתורך כך כתוב קוד של ה taskים המעורבים וציין איך היית מתכנן את המנגנון כולל priorities, ושאר שיקולים רלבנטיים.
 - .2 (שאלת בחירה)
 - א. במערכת מוגדר system tick interval של 5mSec. במערכת קיימים 3 הtask הבינוני מבקש system ticks 3 ל delay הבינוני מבקש priority ל בעל האר בעל העדרת תרשים על ציר הזמן את מצבי הקצה בהם המצה ישוב לרוץ-באיזה תרחיש ישוב לרוץ מהר מאד, ובאיזה תרחיש הוא עשוי להמתין זמן רב?
- ב. מהו deadlock, מה גורם לו? כיצד ניתן למנוע אותו? תאר מנגנון לאיתור deadlock כפי למדנו בכיתה.
- .OSStart() עבור הקוד הבא, תאר את ההתרחשות על ציר הזמן מרגע הקריאה ל (שאלת חובה) עבור הקוד הבא, תאר את ההתרחשות על ציר הזמן מרגע הקריאה ל (semaphore ולמשך 150mSec ולמשך במו כן הראה מה יודפס על המסך. הנח שיצירת האSec בוצעו באופן תקין, ושההדפסות לא לוקחות זמן משמעותי.
 - .10mSec של system tick interval כמו כן, במערכת מוגדר
 - א. כאשר ה priorities הן:
 - Task 1: priority 1
 - Task 2: priority 2
 - Task 3: priority 3
 - Task 4: priority 4
 - ב. כאשר ה priorities הן:
 - Task 1: priority 4
 - Task 2: priority 3
 - Task 3: priority 2
 - Task 4: priority 1

```
Task1 (void *p_arg)
{
    while (DEF_ON)
    {
        OSTimeDlyHMSM(0, 0, 0, 50);
        OSSemPost(App_Sem1);
        OSSemPost(App_Sem1);
        APP_TRACE_DBG("1");
    }
}

Task2(void *p_arg)
{
    while (DEF ON)
```

```
OSSemPend(App_Sem1, 0, &err);
APP_TRACE_DBG("2");

Task3(void *p_arg)
{
  while (DEF_ON)
  {
    OSSemPend(App_Sem1, 0, &err);
    APP_TRACE_DBG("3");
  }
}

Task4(void *p_arg)
{
  while (DEF_ON)
  {
    OSSemAccept(App_Sem1);
    APP_TRACE_DBG("4");
    OSTimeDlyHMSM(0, 0, 20);
}
```




מס' נבחן

בחינות – המחלקה להנדסת תוכנה

<u>שם הקורס:</u> מערכות הפעלה קוד הקור<u>ס:</u>10303

הוראות לנבחן:

חומר עזר שימושי לבחינה

חומר סגור

אין לכתוב בעפרון אין להשתמש בטלפון סלולארי

אין להשתמש במחשב אישי או

אין להשתמש בדיווק און קי ו/או

אין להפריד את דפי שאלון הבחינה

שושיר מדיה אחר

מרצה: עדי מלאך

השאלון ייבדק בתום הבחינה

בחינת סמסטר:

תאריך הבחינה:

שעת הבחינה:

משך ה∎ינה:

ע"י המרצה

<u>השנה:</u> 2016

מועד:

מבנה הבחינה והנחיות לפתרון:

10 (50% שאלות אמריקאיות 5 נקודות עבור כל תשובה נכונה. רק תשובה אחת נכונה לכל שאלה אמריקאית.

אחת אחת, מתוכן יש לענות על שתיים בלבד - ■דה אחת היא חובה, ותוכלו לבחור אחת (50% מתוך השתיים הנותרו

9,10,16

בהצלחה!

כל הזכויות שמורות ©. מבלי לפגוע באמור לעיל, אין להעתיק, לצלם, להקליט, לשדר, לאחסן מאגר מידע, בכל דרך שהיא, בין מכאנית ובין אלקטרונית או בכל דרך אחרת כל חלק שהוא מטופס הבחינה

לפניך 10 שאלות אמריקאיות. לכל שאלה תשובה אחת שהיא הנכונה ו\או המדוייקת ביותר – בחר בה. כל תשובה נכונה תזכה ב5 נקודות .

תשובה נכונה תזכה בכ נקודות .	
priority inheritance מפעיל מנגנון של mutex .1	
א. בכל פעם ש task מחזיק ב mutex	
ב. לא	
ג. תמיד	
ד. תלוי	
2. במידה ומתבצעת גישה למשאב משותף מתוך שני taskים ומתוך ז	
uler lock לאותו משאב. נכון יהיה להגן על הפניה בעזרת שימוש ב	
א. כן	
<u> </u>	
ג. תלוי במקרה	
ד. רק אם הגישה למשאב המשותף היא קצרה	
שינוי priority של task בזמן ריצה, לpriority גבוהה יותר, שקול לקריאה של אותו הask.	
א. לא	
ג. תלוי ב priority	
ב. כן ג. תלוי ב priority ד. תלוי ב state של הtask	
4. קריאה ל (OSSemAccept גורמת ל task הקורא להכנס למצב ז	
א. כאשר ה semaphore count שווה ל - 0	
ב. תמיד	
N'7 .2	
ד. כאשר ה semaphore count גדול מ - 0	
דוא הpriority של ה task שרץ בכל רגע נח TCB. אחד מהשדות ב	
א. נכון	
ב. לא נכון	
ג. תלוי	
ד. נכון רק עבור ה idle task	

lookup table עושה שימוש ב scheduler ה.6

א. לחסוך מקום בזכרון

ב. לחסוך בזמן ריצה ג. לשמור על מבנה מודולרי

ready במצב task ד. לדעת איזה

ל לקריאה של אותו הtask ל

- ?בין מתי מתבצע context switch בין .7
 - system call א. בכל קריאה ל
 - ב. בכל יציאה מ ISR
 - ג. בכל קריאה ל OSTaskDelay
 - ד. אף תשובה איננה נכונה
- .interrupt disable/enable של היתר, פעולה של mutex מבצע במהלכו, בין היתר, פעולה של mutex.
 - א. תלוי במימוש של האפליקציה
 - priority inheritance ב. רק אם מתבצע
 - T -7
 - 7.
 - 9. משך זמן ריצת ה scheduler במערכת ההפעלה שלמדנו מושפע מ:
 - א. מספר הtaskים הפעילים במערכת
 - delayed ב. מספר ה task מספר ה
 - ג. מהירות המעבד
 - ד. ה priority של ה task שרץ כרגע
 - 10mSec והוא חלק 10mSec נתון שבמערכת מסויימת מתבצע קטע קוד 'אטומי' למשך זמן של reentrant מפונקציה.
 - א. יש להוסיף הגנה על קטע הקוד הזה מפני גישה משותפת
 - ב. ה latency של המערכת יהיה בהכרח קטן מ
 - ג. בקטע הקוד האטומי אסור לעשות שימוש במשתנים גלובליים
 - system calls ד. בקטע הקוד האטומי אסור לקרוא ל

שאלות 'פתוחות': ענה על שאלה 3 – היא שאלת חובה. ובחר וענה על אחת משתי השאלות 1 ו 2 . 25 נקודות עבור תשובה נכונה ומלאה.

- 1. (שאלת בחירה)
- א. 5% מהו starvation? תאר מה הם הגורמים להיווצרות מצב זה.
- ב. 5% איך ניתן לזהות מצב זה במערכת סטנדרטית כפי שלמדנו בכיתה?
- ג. 5% איך ניתן להמנע ממצב זה, ואיך ניתן לפתור מצב זה במידה וזוהה?
- ד. 10% תאר מנגנון לזיהוי starvation במערכת ההפעלה שלמדנו, אך הפעם המערכת תדפים למסך במידה ותזהה מצב זה, ולא תבצע reset.
 - לתורך כך כתוב קוד של ה taskים המעורבים וציין איך היית מתכנן את המנגנון כולל priorities, ושאר שיקולים רלבנטיים.
 - .2 (שאלת בחירה)
 - א. במערכת מוגדר system tick interval של 5mSec. במערכת קיימים 3 task המצרכת מוגדר system ticks 3 ל delay הבינוני מבקש priority ל בעל העל העדר הזמן את מצבי הקצה בהם המצה ישוב לרוץ-באיזה תרחיש ישוב לרוץ מהר מאד, ובאיזה תרחיש הוא עשוי להמתין זמן רב?
 - ב. מהו deadlock, מה גורם לו? כיצד ניתן למנוע אותו? תאר מנגנון לאיתור deadlock כפי למדנו בכיתה.
- OSStart() עבור הקוד הבא, תאר את ההתרחשות על ציר הזמן מרגע הקריאה ל (OSStart() ולמשך 150mSec כמו כן הראה מה יודפס על המסך. הנח שיצירת הtask והפחות לא לוקחות זמן משמעותי.
 - .10mSec של system tick interval כמו כן, במערכת מוגדר
 - א. כאשר ה priorities הן:
 - Task 1: priority 1
 - Task 2: priority 2
 - Task 3: priority 3
 - Task 4: priority 4
 - ב. כאשר ה priorities הן:
 - Task 1: priority 4
 - Task 2: priority 3
 - Task 3: priority 2
 - Task 4: priority 1

```
Task1 (void *p_arg)
{
    while (DEF_ON)
    {
        OSTimeDlyHMSM(0, 0, 0, 50);
        OSSemPost(App_Sem1);
        OSSemPost(App_Sem1);
        APP_TRACE_DBG("1");
    }
}

Task2(void *p_arg)
{
    while (DEF ON)
```

```
{
    OSSemPend(App_Sem1, 0, &err);
    APP_TRACE_DBG("2");
}

Task3(void *p_arg)
{
    while (DEF_ON)
    (
        OSSemPend(App_Sem1, 0, &err);
        APP_TRACE_DBG("3");
}

Task4(void *p_arg)
{
    while (DEF_ON)
    {
        OSSemAccept(App_Sem1);
        APP_TRACE_DBG("4");
        OSTimeDlyHMSM(0, 0,20);
}
```