

מבחן בקורס מבוא מורחב למדעי המחשב, CS1001.py**סמסטר א' 2014****מועד ב, 14/3/2014****מרצים:** פרופ' עמירם יהודאי, דר' דניאל דויטש**מתרגלים:** מיכל קליינבורט, אמיר רובינשטיין**משך הבחינה:** 3 שעות.**חומר עזר מותר:** 4 עמודים בגודל A4 כ"א.

- במבחן 11 עמודים – בידקו שכולם בידיכם.
- יש לכתוב את כל התשובות בטופס הבחינה. המחברת תשמש כטייטה בלבד ולא תיבדק.
- יש לענות על כל חמש השאלות. מספר הנקודות של שאלה אינו משקף בהכרח את רמת הקושי או את הזמן הנדרש לפתרון השאלה.
- בכל השאלות, אלא אם נכתב במפורש אחרת:
 - אם עליכם לכתוב פונקציה, אין צורך לבדוק בה את תקינות הקלט שלה
 - מותר להסתמך על סעיפים קודמים, גם אם לא עניתם עליהם
 - ניתן לצטט טענות שנטענו בהרצאה או בשיעורי התרגול
 - אין צורך להוסיף הערות (#comments) בגוף הקוד שאתם כותבים
- אנו ממליצים לא "להיתקע" על אף שאלה, אלא להמשיך לשאלות אחרות ולחזור לשאלה אח"כ.
- בכל סעיף בשאלות הפתוחות ניתן לכתוב "איני יודעת" ולא לכתוב שום טקסט נוסף. במקרה זה יינתן 20% מציון הסעיף.
- יש לכתוב את כל התשובות במקום המוקצב ובכתב קריא. חריגות משמעותיות מהמקום המוקצב, או תשובות הכתובות בכתב קטן מדי, לא ייקראו; תשובות שדורשות מאמצים רבים להבנתן עלולות לגרור הורדת ציון.

טבלת ציונים: (לשימוש הבודקים)

שאלה	ניקוד
1	
2	
3	
4	
5	
סה"כ	

בהצלחה !

כל הזכויות שמורות ©

מבלי לפגוע באמור לעיל, אין להעתיק, לצלם, להקליט, לשדר, לאחסן במאגר מידע, בכל דרך שהיא, בין מכונית ובין אלקטרונית או בכל דרך אחרת כל חלק שהוא מטופס הבחינה.

שאלה 1 (25 נק')

בשאלה זו אנו עוסקים ברשימות בגודל n המכילות מספרים כלשהם. המספרים לא בהכרח שונים זה מזה.

א. השלימו את הפונקציה `counts(lst)` הבאה, המקבלת רשימה `lst` כני"ל, ומחזירה מילון (`dictionary` של פייתון), עם איברים `num : cnt`, כך שהמספר `num` נמצא ב-`lst` בדיוק `cnt` פעמים.

דוגמת הרצה:

```
>>> counts([1.3, 2, 1, 1, 2, 1])
{1: 3, 2: 2, 1.3: 1}
```

דרישת סיבוכיות: על הפונקציה לרוץ בסיבוכיות זמן $O(n)$ בממוצע (תוחלת). אנו מניחים כי תוחלת זמן הריצה של כל פעולת הכנסה / חיפוש במילון של פייתון היא $O(1)$.

```
def counts(lst):
    d = {}

    return d
```

ב. להלן הפונקציה `mergesort` שראינו בכיתה (כולל הפונקציה `merge`), עם השינוי הבא: לפונקציה מועבר פרמטר נוסף `key`, בדומה לזה שאפשר להעביר לפונקציית המיון `sorted` של פייתון. פרמטר זה יגדיר מהו האופן בו יושוו איברים בעת המיון. השינויים מודגשים בקו. השלימו במקומות המסומנים בקו את הפונקציה `merge` שבה משתמשת `mergesort`. דוגמת הרצה:

```
>>> mergesort([3,5,2,1,4], key = lambda n:-n)
[5, 4, 3, 2, 1]
```

```
def mergesort(lst, key = lambda x:x):
    """ recursive mergesort """
    n=len(lst)
    if n <= 1:
        return lst
    else:
        return merge(mergesort(lst[0:n//2], key),
                    mergesort(lst[n//2:n], key), key)
                    #two recursive calls

def merge(lst1, lst2, _____):
    """ merging two ordered lists using
        the two pointer algorithm """
    n1 = len(lst1)
    n2 = len(lst2)
    lst3 = [0 for i in range(n1 + n2)] # allocates a new list
    i = j = k = 0 # simultaneous assignment
    while i < n1 and j < n2:
        if _____:
            lst3[k] = lst1[i]
            i = i + 1
        else:
            lst3[k] = lst2[j]
            j = j + 1
        k = k + 1 # incremented at each iteration
    lst3[k:] = lst1[i:] + lst2[j:] # append remaining elements
    return lst3
```

ג. השלימו את הפונקציה sorted_counts(lst) המקבלת רשימה lst כפי שמוגדר בתחילת השאלה, ומחזירה רשימה של tuples מהצורה (num : cnt), כאשר המספר num נמצא ב-lst בדיוק cnt פעמים, והרשימה המוחזרת ממוינת על פי num. השתמשו בקריאה ל-mergesort הנ"ל, וכן בפונקציה count מסעיף א'. יש להשלים שורה אחת בלבד.

דוגמת הרצה:

```
>>> sorted_counts([1.3, 2, 1, 1, 2, 1])
[(1, 3), (1.3, 1), (2, 2)]
```

הכוונה נוספת:

```
>>> list({1: 3, 2: 2, 1.3: 1}.items())
[(1, 3), (2, 2), (1.3, 1)]
```

```
def sorted_counts(lst):
    return _____
```

ד. ממשו את הפונקציה `sort(lst)`, שמקבלת רשימה `lst` כפי שמוגדר בתחילת השאלה, ומחזירה רשימה ממוינת של אותם מספרים בדיוק.

יש להשתמש בפונקציה `sorted_counts` מסעיף ג'. אין להשתמש בשום פונקצית מיון אחרת שלמדנו (גם לא `sorted` של פייתון).

דוגמת הרצה :

```
>>> sort([1.3, 2, 1, 1, 2, 1])
[1, 1, 1, 1.3, 2, 2]
```

```
def sort(lst):
```

שאלה 2 (20 נק')

השאלה עוסקת בטבלאות `hash` שבהן מספרים טבעיים, וטיפול בהתנגשויות נעשה בשיטה של `open addressing` שתוסבר בהמשך. גודל הטבלה יסומן ב-`m`, ואילו מספר האיברים שנמצאים בטבלה יסומן ב-`n`. יצירת טבלה חדשה ריקה תתבצע כך :

```
def hash_table(m):
    return [None for i in range(m)]    #initial hash table, m empty entries
```

כאשר נרצה להכניס איבר `k` לטבלה, נשתמש בפונקציה ה-`hash` הבאה : $h(k) = k \% m$. כמו כן נשתמש במנגנון הבא לטיפול בהתנגשויות : אם התא אליו מנסים להכניס תפוס כבר, נבדוק האם התא ה- $(k+1) \% m$ פנוי, וכך הלאה. בשלב ה- i ($i \geq 0$) נבדוק אם התא ה- $(k+i) \% m$ פנוי להכנסה. אם לאחר m ניסיונות כנייל לא נמצא תא פנוי – יודפס "Table is full".

דוגמאות הרצה :

```
>>> ht = hash_table(3)
>>> ht
[None, None, None]
>>> insert(ht,5)
>>> ht
[None, None, 5]
>>> insert(ht,2)
>>> ht
[2, None, 5]
>>> insert(ht,8)
>>> ht
[2, 8, 5]
>>> insert(ht,1)
Table is full
```

א. ממשו את הפונקציה `insert(table, k)` שמכניסה את המספר הטבעי k לטבלה `table` בהתאם למנגנון הני"ל.

```
def insert(table, k):
```

ב. מהי סיבוכיות הזמן של הכנסת מספר לטבלה, שבה התנגשויות מטופלות כני"ל, במקרה הגרוע, כפונקציה של m ו/או n ? תנו תשובה במונחי $O(\dots)$, כאשר החסם העליון יהיה נמוך ככל שתוכלו. למשל, עבור אלגוריתם שזמן ריצתו $O(l)$, החסם $O(l^2)$ איננו נמוך מספיק.

$O(\underline{\hspace{2cm}})$

ג. מכניסים לטבלה ריקה את אותו המספר פעם אחר פעם, m פעמים. מהי סיבוכיות הזמן הכוללת של סדרת ההכנסות הזו? תנו תשובה במונחי $O(\dots)$, כאשר החסם העליון יהיה נמוך ככל שתוכלו.

$O(\underline{\hspace{2cm}})$

ד. להלן טבלה בגודל $m=6$ אליה הוכנסו 5 איברים: [6, 1, 2, 7, 8, None].

מי מהבאים יכול להיות סדר הכנסת האיברים (משמאל לימין): סמנו את כל התשובות הנכונות.

1. 1,6,7,8,2

2. 1,6,7,2,8

3. 2,1,6,8,7

4. 2,1,6,7,8

5. אף אחת מהתשובות הנ"ל לא אפשרית.

ה. הועלתה הצעה לבדוק בשלב ה- i את התא ה- $(k+2i)\%m$.

נניח כי בטבלה מסוימת יש בדיוק תא פנוי אחד ($m-1$ תפוסים כבר). מנסים להכניס לטבלה הזו

איבר נוסף, בהתאם להצעה הנ"ל. סמנו את התשובה הנכונה, ונמקו בקצרה:

1. בהכרח יימצא המקום הפנוי והאיבר החדש יוכנס בהצלחה

2. בהכרח לא יימצא המקום הפנוי ויודפס Table is full.

3. ייתכן שיימצא המקום הפנוי וייתכן שלא יימצא.

נימוק:

שאלה 3 (20 נק')

שאלה זאת עוסקת במבני רשימות, שמוגדרים רקורסיבית כך:

הגדרה: מבנה רשימה (list structure) הוא מספר שלם או רשימה של 0 או יותר מבני רשימות.

דוגמאות יינתנו בהמשך (הארגומנטים של הפונקציות).

א. השלימו בעמוד הבא את הפונקציה `flatten` שמקבלת מבנה רשימה, ומשטחת אותו לרשימה

פשוטה, כלומר מחזירה רשימה שמכילה את כל המספרים השלמים שהופיעו במבנה לפי סדר

הופעתם. לדוגמא:

```
>>> flatten(1)
[1]
>>> flatten([])
[]
>>> flatten([[1], [2, [1]]])
[1, 2, 1]
```

```
def flatten(lst):
    if type(lst) == int:
        return _____
    elif lst==[]:
        return _____
    else:
        return _____
```

ב. גודל של מבנה רשימות הוא מספר המספרים שמופיעים בו בתוספת מספר זוגות הסוגריים. כיתבו פונקציה רקורסיבית size שמקבלת מבנה רשימה, ומחזירה את גודל המבנה. לדוגמא:

```
>>> size([[14], [23, [14]]])      # 3 מספרים ו 5 זוגות סוגריים
8
>>> size([])
1
>>> size(3)
1
```

```
def size(lst):
```

ג. כיתבו (בעמוד הבא) פונקציה רקורסיבית transform שמקבלת פונקציה f (שמקבלת מספר שלם יחיד כקלט ומחזירה מספר שלם כפלט), ומבנה רשימה lst, ומחזירה מבנה רשימה חדש, שהמבנה שלו זהה לזה של lst, והמספרים שבו הם תוצאה של הפעלת f על המספרים ב lst בהתאמה. לדוגמא:

```
>>> transform(lambda x: 2*x+1, [[1], [2, []], 3])
[[3], [5, []], 7]
```

```
def transform(f, lst):
```

שאלה 4 (20 נק')

שימו לב: בכל הסעיפים בשאלה זו אסור להשתמש בלולאות `for` או `while`.

א. השלימו בעמוד הבא את הפונקציה הרקורסיבית `aggregate` שמקבלת כקלט:

- רשימה (אולי ריקה) של פונקציות f_1, \dots, f_n , שכל אחת מהם מקבלת מספר יחיד כקלט ומחזירה מספר כפלט
- פונקציית `agg` שמקבלת כקלט שני מספרים ומחזירה מספר יחיד (באופן כללי יש חשיבות לסדר הארגומנטים של `agg`)
- מספר `neutral` שהוא איבר נייטרלי מימין של `agg`, כלומר מקיים שלכל x , $agg(x, neutral) = x$

`aggregate` מחזירה פונקציה f שמחשבת עבור כל קלט x את תוצאת ההפעלה החוזרת ונשנית של האגרזציה, על תוצאות הפעלת הפונקציות f_1, \dots, f_n על x .

כלומר לכל x מתקיים $f(x) = agg(f_1(x), agg(f_2(x), agg(f_3(x), agg(\dots agg(f_n(x), neutral))))))$

למשל, אם `agg` היא פונקציית החיסור, $neutral = 0$ ורשימת הקלט כוללת 3 פונקציות f_1, f_2, f_3

אזי מתקיים ש: $f(x) = f_1(x) - (f_2(x) - (f_3(x) - 0))$

אם הרשימה ריקה, הפלט של `aggregate` יכול להיות כלשהו, לפי החלטתכם.

דוגמא:

```
>>> funclist = [lambda x: x**2, lambda x: x**3, lambda x:x]
>>> f = aggregate(funclist , lambda x,y: x-y,0)
>>> f(3)
-15
```



```
def aggregate(funclist, agg, neutral):
```

```
    if _____ :
```

```
        return _____
```

```
    else:
```

ב. האם הפונקציה שכתבתם בסעיף א' מבצעת רקורסית זנב (tail recursion)? הסבירו בקצרה:

ג. בסעיף זה נכתוב גירסה אחרת של הפונקציה aggregate. השלימו את הקוד כך שסיבוכיות זמן הריצה של פונקציית aggregate תהיה $O(n)$ תחת ההנחות שלעיל.

```
def aggregate_helper(funclist ,agg, neutral, mystery):
```

```
    if _____ :
```

```
        return _____
```

```
    else:
```

```
def aggregate(funclist ,agg, neutral):
```

```
    return aggregate_helper(funclist, agg, neutral, 0)
```

שאלה 5 (15 נק')

בשאלה זו ננתח את מספר פעולות הכפל שמתבצעות בחישוב a^b .

הפונקציה הבאה (שראינו בכיתה) מקבלת שני פרמטרים a, b ומחשבת את a^b .

```
def power(a,b):
    """ computes a**b using iterated squaring """
    result=1
    while b>0: # b is nonzero
        if b % 2 == 1: # b is odd
            result = result*a # (פעולת כפל אחת)
            a=a*a # (פעולת כפל אחת)
        b = b//2
    return result
```

א. בהינתן a, b שמיוצגים ע"י m, n ביטים בהתאמה, מהו המספר (המדויק) הקטן ביותר האפשרי של פעולות הכפל שמתבצעות ע"י `power`? התשובה צריכה להינתן כפונקציה של n ו/או m . הסבירו וציינו מה צריך להתקיים עבור a ו/או b כדי שנקבל מספר כזה של פעולות.

ב. בהינתן a, b שמיוצגים ע"י m, n ביטים בהתאמה, מהו המספר (המדויק) הגדול ביותר האפשרי של פעולות הכפל שמתבצעות ע"י `power`? התשובה צריכה להינתן כפונקציה של n ו/או m . הסבירו וציינו מה צריך להתקיים עבור a ו/או b כדי שנקבל מספר כזה של פעולות.

ג. השלימו את הפונקציה `power_new` שבהינתן a, b מחשבת את a^b באותה סיבוכיות זמן כמו הפונקציה `power` שלמדנו.

תזכורת:

```
>>> x = 14
>>> bin(x)
'0b1110'
>>> type(bin(x))
<class 'str'>
```

```
def power_new(a,b):

    """ computes a**b using iterated squaring """

    result=1

    b_bin = bin(b) [2:]

    reverse_b_bin = b_bin[: :-1]

    for bit in reverse_b_bin:

        _____

        _____

        _____

    return result
```

סוף!