

02.02.2022 :תאריך המבחן

שמות המרצים: ד"ר אסף זריצקי

שמות המתרגלים: מר ישעיה צברי, גב' יעל מה-טוב, גב' שיר כהן

שם הקורס: מבוא למדעי המחשב בשפת פייתון

מספר הקורס: 38211111,372111111

שנה: 2022, מועד א'

משך הבחינה: שלוש שעות

חומר עזר: דף A4 כתוב בכתב יד בשני הצדדים

אנא קראו היטב את ההוראות שלהלן:

- במבחן <u>3</u> שאלות הכוללות סעיפי משנה. במבחן <u>103</u> נקודות. כדי לקבל את מלוא הניקוד יש לענות נכון על כל השאלות. ניקוד כל סעיף מצוין לידו. אין בהכרח קשר בין ניקוד הסעיף ובין רמת הקושי שלו.
 - מומלץ לקרוא כל שאלה עד סופה, על כל סעיפיה, לפני תחילת הפתרון.
- את הפתרונות יש לכתוב במסגרות המסומנות לכל שאלה בטופס הבחינה. המחברת שקיבלתם היא מחברת טיוטה, והיא לא תימסר כלל לבדיקה. בסיום הבחינה נאסוף אך ורק את דף התשובות. כל שאר החומר יועבר לגריסה.
 - בכל סעיף ניתן להשתמש בקוד שהתבקשתם לכתוב בסעיפים הקודמים, גם אם לא פתרתם אותם.
 - ניתן להניח שהקלט תקין, אלא אם נכתב אחרת בשאלה.
- במידה ואינכם יודעים את התשובה לסעיף <u>שלם</u> כלשהו, רשמו "לא יודע/ת" (במקום תשובה) ותזכו ב-20% מניקוד הסעיף. אם רשום "לא יודע/ת", ההתייחסות היא לכל הסעיף.
- אין להשתמש בחבילות או במודולים, אלא אם נאמר במפורש. כאשר אתם מתבקשים להשתמש בחבילה אין simport צורך לבצע

בהצלחה!

שאלה 1 (30 נקודות)

בשאלה זאת תממשו בעצמכם מספר פונקציות שקיים להן מימוש מובנה בפייתון. **כמובן שאין להשתמש** בפונקציות המובנות שהינכם נדרשים לממש (accumulate, zip, zip_longest).

סעיף א' (5 נקודות)

אשר מקבלת כקלט שלושה ארגומנטים: my_accumulate (itr, func, init =0) ממשו את הפונקציה

- .itr בשם Iterable משתנה מטיפוס
- . משתנה מטיפוס פונקציה, בשם func, אשר מקבלת שני ארגומנטים ומחזירה ערך יחיד.
 - משתנה מטיפוס init, בשם init, שערך ברירת המחדל שלו הוא 0.

הפונקציה תחזיר Generator כך שבכל קריאה ל-next יוחזרו התוצאות המצטברות של הפעלת הפונקציה הפונקציה הפונקציה נהדר האיבר הראשון ב-itr. האיבר השני שיוחזר כפי שיוסבר להלן. האיבר שיוחזר ראשון יהיה הפלט של func על func והאיבר השני ב-itr, וכך הלאה. למשל אם הפונקציה, func, מגדירה יהיה הפלט של func על תוצאת החישוב הקודם והאיבר השני ב-itr וכך הלאה. למשל אם הפונקציה, func כפל ו-init שווה ל-1, אז יוחזרו המכפלות המצטברות של האיברים ב-itr לפי הסדר.

```
>>> data = [3, 4, 6, 2, 1]
>>> acc = my_accumulate (data, lambda x, y: x + y)
>>> acc
<generator object my_accumulate at 0x000001130AD98270>
>>> list(acc)
[3, 7, 13, 15, 16]
>>> data = [4, 2, 3]
>>> acc = my_accumulate (data, lambda x, y: x * y, init =1)
>>> next(acc)
4
>>> next(acc)
8
>>> next(acc)
24
>>> next(acc)
StopIteration
```

```
def my_accumulate(itr, func, init=0):
    for element in itr:
        init = func(init, element)
        yield init
```

בשני הסעיפים הבאים תממשו שני מקרים פרטיים של הפונקציה המובנית zip. פונקציית zip מקבלת מספר Iterables ומחזירה אובייקט מטיפוס שהינו שמכיל tuples כך שכל אחד מאיברי ה-tuples שייך ל-Iterables אחר בהתאם לסדר בקלט.

<u>לדוגמה</u>:

```
>>>list_str = ["I", "Love", "BGU"]
>>> tuple_int = (1, 2, 3)
>>> list(zip(list_str, tuple_int))
[('I', 1), ('Love', 2), ('BGU', 3)]
>>>list_str = ["one", "two"]
>>> tuple_int = (1, 2, 3)
>>>dict_str = {"First": 1, "second": 2}
>>> zip(list_str, tuple_int, dict_str)
<zip object at 0x00000285AFEE75C0>
>>> tuple(zip(list_str, tuple_int, dict_str))
(('one', 1, 'First'), ('two', 2, 'second'))
```

סעיף ב' (8 נקודות)

ממשו את הפונקציה (my_zip(itr_1, itr_2) אשר מקבלת כקלט **שני** ומחזירה שני my_zip(itr_1, itr_2). בכל קריאה ממשו את הפונקציה (tuple המתקבל האיבר המתקבל ל-tuple האיבר הפלט את זוג הערכים הבאים כ-tuple, כאשר האיבר הראשון ב-itr_1, והאיבר השני ב-uple הוא האיבר המתקבל מקריאת ה-next. ב-1.

עליכם לעמוד בשני האילוצים הבאים:

- אם אורכי ה-Iterables שונים יש להחזיר tuple לפי ה-Iterables עם מספר האיברים **המינימלי**.
- מותר לעבור על כל איבר בכל Iterable **פעם אחת בלבד**. ניקוד חלקי יינתן למי שלא יעמוד באילוץ הזה. תזכורת: Iterable לא בהכרח מממש את הפונקציה

```
>>> list_1 = ["one", "two", "three"]
>>> list_2 = [1, 2, 3, 4, 5]
>>> var_zip = my_zip(list_1, list_2)
<generator object my_zip at 0x0000027A09093E40>
>>> next(var_zip)
('one', 1)
>>> next(var_zip)
('two', 2)
>>> next(var_zip)
('three', 3)
>>> next(var_zip)
StopIteration
>>> dict_1 = {"1": 1, "2": 2}
>>> set_1 = \{1, 2, 3, 4\}
>>> var_zip = my_zip(dict_1, set_1)
>>> for elem in var_zip:
>>> print(elem)
('1', 1)
('2', 2)
```



```
def my_zip(itr_1, itr_2):
    iter_2 = iter(itr_2)
    for elem_1 in itr_1:
        try:
        elem_2 = next(iter_2)
        except StopIteration:
        return
        yield elem_1, elem_2
```

סעיף ג' (12 נקודות)

כעת עליכם לממש את הפונקציה my_zip_longest שאינה מוגבלת בכמות my_zip_longest כעת עליכם לממש את שמחזיר tuples כמספר הערכים של ה-Iterable עם מספר האיברים **המקסימלי** מבניהם.

ממשו את הפונקציה (mext המכילה אובייקטים my_zip_longest(list_iterators, fillvalue) מטיפוס ממשו את הפונקציה (Generator מטיפוס מטיפוס מטיפוס מטיפוס ומשתנה fillvalue מטיפוס מטיפוס ומחזירה היזיר ה- Generator באורך מספר ה-List_iterators באורך מספר ה-Literables באורך מספר ה- tuple אובייקט מטיפוס מטיפוס של ה-Literables במיקום ה-0 ברשימה, האיבר השני ב-next האיבר המתקבל מקריאת ה-mext של ה-Literables במיקום ה-1 ברשימה וכך הלאה. כאשר מספר האיברים ב-Literables המתקבל מקריאת ה-mext עם מספר החזיר מספר להחזיר מספר האיברים ב-Literables עם מספר האיברים המאוחסנים ברשימה אינו זהה, על ה-Literables להחזיר מספר השלמו בערך fillvalue.

שימו לב: גם בסעיף הזה, מעבר על איברי ה-Iterables יותר מפעם אחת יזכה בניקוד חלקי בלבד.



<u>דוגמת ריצה:</u>

```
>>> list_1 = ["one", "two", "three"]
>>> list_2 = [1, 2, 3, 4, 5]
>>> var_zip = my_zip_longest([list_1, list_2], 0)
>>> var_zip
<generator object my_zip_longest at 0x0000001F18F9E3E40>
>>> for elem in var_zip:
>>> print(elem)
('one', 1)
('two', 2)
('three', 3)
(0, 4)
(0, 5)
>>>next(var_zip)

StopIteration
```

```
def my zip longest(list iterators, fillvalue):
    iterators = [iter(i) for i in list iterators]
    while True:
        ans[] =
        index = 0
        for it in iterators:
            try:
                value = next(it)
                ans.append(value)
            except StopIteration:
                ans.append(fillvalue)
                index += 1
       # Case that all iter finish
        if index == len(iterators):
            return
        yield tuple(ans)
```

סעיף ד' (5 נקודות)

נדב ונעם הם שותפים בדירת סטודנטים. כדי לנהל את הוצאות הדירה הם החליטו לקבוע את סכום הכסף שהם מוכנים להוציא על משק הבית בכל אחד מהחודשים. כדי לעקוב אחרי העמידה בתקציב הם החליטו לשמור את הנתונים, my_zip התקציב (רשימה) וההוצאות (רשימה של רשימות) לכל חודש, במבנה הנתונים החוזר מהפונקציה שמימשתם בסעיף ב'.

לדוגמא:

```
>>> limit = [150, 200, 50, 0]
```

>>> use_zip(var)

100

התקציב לארבעת החודשים הבאים: 150 ₪ לחודש הראשון, 200 ₪ לחודש השני וכך הלאה.

>>> shopping= [[120, 20], [350, 15], [25], [400]]

ההוצאות לארבעת החודשים הבאים: 140 ₪ לחודש הראשון, 365 ₪ לחודש השני וכך הלאה.

```
>>>my_zip(limit, shopping)
[(150, [120, 20]), (200, [350, 15]), (50, [25]), (0, [400])]
```

ממשו את הפונקציה (use_zip(zip_obj) אשר מקבלת כקלט שנse_zip(zip_obj) ממשו את הפונקציה משניה שנה use_zip(zip_obj) ממשו את הפונקציה את סכום ההוצאות אשר עמדו בתקציב.

<u>דגשים</u>: יש לממש את הפתרון **בשורת קוד אחת**. מימוש ביותר משורת קוד אחת יזכה בניקוד חלקי.

```
>>> limit = [150, 200, 50, 0]

>>> shopping= [[120, 20], [350, 15], [25], [400]]

>>> var = my_zip(limit, shopping)

>>> use_zip(var)

165

... מסבר: החודש הראשון (הוצאות של 140 ש) והחודש השלישי (25 ש) עומדים במגבלת התקציב.

>>> limit = [100, 100, 100, 100]

>>> shopping= [[], [50], [0], [50]]

>>> var = my_zip(limit, shopping)
```



שאלה 2 (34 נקודות)

פוקימונים מיוצרים במפעל של פרופסור אוק ע"י שילוב הקוד הגנטי של שני פוקימונים קיימים. שני הפוקימונים שמעורבים בתהליך מוגדרים כהוריו של הפוקימון החדש שנוצר, שמוגדר כילד של שני הפוקימונים שיצרו אותו. פרופסור אוק מתכנן מערכת מידע חדשה שתעקוב אחרי אילן היוחסין של הפוקימונים אותם הוא מייצר. בשאלה זו, תממשו שיטות במבנה נתונים מסוג גרף לא מכווו.

לרשותכם מימוש של שתי מחלקות:

- 1. מימוש מלא של **המחלקה Pokemon**, מייצגת פוקימון ומכילה 3 שדות: שם הפוקימון (מחרוזת), עוצמת התקיפה (מספר לא שלילי) ועוצמת ההגנה (מספר לא שלילי). המחלקה תומכת בשיטות הבאות:
- האפשרת במופע של ניתן להשתמש (משמע, ניתן לאובייקט (מאפשרת של פוקימון __hash__(self) .b כמפתח ב-set ב-tdict.
 - .c בלבד)... **repr__(self)** .c
- other-i self שיטה המכליאה את הפוקימונים cross_breeding(self, other, name) .d ו-self ו-self שיטה המוצע של עוצמות התקיפה, name ומחזירה פוקימון חדש בשם חמוצע שוצמות ההגנה של הוריו.

```
class Pokemon:
    def __init__(self, name, a, d):
        self.name = name
        self.a = a
        self.d = d

def __repr__(self):
        return self.name

def __eq__(self, other):
        return self.name == other.name

def __hash__(self):
        return hash(self.name)

def cross_breeding(self, other, name):
        return Pokemon(name, sum([self.a, other.a])/2, sum([self.d, other.d])/2)
```

2. מימוש חלקי של המחלקה PokemonLineageGraph המייצגת את אילן היוחסין של הפוקימונים באמצעות גרף. גרף אילן היוחסין מיוצג באמצעות שדה בשם pokemon_nodes, המכיל את הפוקימונים כקדקודי הגרף, ושדה בשם pedigree, המכיל את צלעות הגרף בין הורים לילדים. מופע חדש של המחלקה מאותחל כאשר הרשימה של הקדקודים מאותחלת עם מספר פוקימונים שמהווים את הבסיס לשושלת ורשימת צלעות ריקה. בשאלה תרחיבו את מימוש המחלקה.

סעיף א' (5 נקודות)

ממשו את השיטה (self, poke_name, ancestors) אשר מקבלת כקלט שני ארגומנטים:

- שם הפוקימון החדש (poke_name, מחרוזת).
- זוג אבות של הפוקימון החדש כ-Tuple המכיל שני פוקימונים (ancestors).

השיטה מוסיפה פוקימון חדש לגרף, וצלעות המחברות את הפוקימון החדש להוריו.

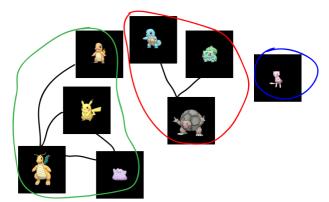
```
ויצר את הפוקימון החדש Zubat בעזרת הפוקימונים: Zubat בעזרת הפוקימון החדש Zubat פרופ' אוק ייצר את הפוקימון בעזרת הפוקימונים Zubat בעזרת הפוקימון אוק ייצר את הפוקימון Zubat בעזרת הפוקימון Zubat Zubat
```



```
def add_pokemon(self, poke_name, ancestors):
    new_poke = ancestors[0].cross_breeding(ancestors[1],
poke_name)

    self.nodes.append(new_poke)

    self.edges += [(ancestors[0], new_poke),
    (ancestors[1], new_poke)]
    self.edges += [(new_poke, ancestors[0]), (new_poke,
ancestors[1])]
```



סעיף ב' (11 נקודות)

קבוצה של פוקימונים מוגדרת כ-"משפחה" כאשר קיים מסלול בין כל זוג פוקימונים בקבוצה. באיור המצורף, כל קבוצת פוקימונים כל זוג פוקימונים בקבוצה. באיור המצורף, כל קבוצת פוקימונים המוקפת בצבע היא משפחה נפרדת של פוקימונים. ממשו את get_pokemon_families (self) אשר מחזירה רשימה המכילה לכל משפחת פוקימונים בגרף רשימה של מצביעים לכל הפוקימונים במשפחה. אין חשיבות לסדר המשפחות בקבוצה. אין צורך לבצע העתקה של הפוקימונים.

דוגמאות ריצה:

1. Pikachu ומ-Pikachu ומר בוצר מ-Dragonite ומר פוצר מ-Pikachu ומ-Pikachu ומ-Pikachu. משפחות פוקימונים בגרף הנוכחי. שלוש קבוצות המורכבות מפוקימון בסיס יחיד וקבוצה המכילה את Charmander. Dragonite, Pikachu, Ditto



```
def get pokemon families (self):
    def dfs from node(temp, v, visited):
        visited[v] = True
        temp.append(v)
        for poke rel in self.pedigree:
            if poke rel[0] == v and not
visited[poke rel[1]]:
                temp = dfs from node(temp, poke rel[1],
visited)
        return temp
   visited = {i: False for i in self.pokemon nodes}
    poke groups = []
    for v in self.pokemon nodes:
        if not visited[v]:
            temp = []
            poke groups.append(dfs from node(temp, v,
visited))
   return poke groups
```

סעיף ג' (3 נקודות)

ממשו את השיטה (get_pokemon_families_strengths(self) אשר מחזירה רשימה המכילה לכל משפחת פוקימונים בגרף את עוצמת התקיפה המצטברת שמוגדרת כסכום עוצמות התקיפה של כל הפוקימונים במשפחה. אין חשיבות לסדר המשפחות בקבוצה.

דוגמאות ריצה, בהתאם לשתי הדוגמאות בסעיף הקודם:

1. קיימות שלוש משפחות פוקימונים המורכבות מפוקימון יחיד עם עוצמת תקיפה מצטברת של 5 לכ"א, וקבוצה עם ארבעה פוקימונים עם עוצמת תקיפה מצטברת של 20.

```
>>> poke_lineage.get_pokemon_families_strengths()
[20, 5, 5, 5]

22 שלוש משפחות פוקימונים, ראו איור 2
>>> poke_lineage.get_pokemon_families_strengths()
[20, 15, 5]
```

```
def get_pokemon_families_strengths(self):
    poke_groups = self.get_pokemon_families()
    p_g_sums = []
    for p_g in poke_groups:
        p_g_sums.append(sum([p.a for p in p_g]))
    return p_g_sums
```

סעיף ד' (6 נקודות)

קרובי משפחה מיידים של פוקימון מוגדרים להיות קבוצת ההורים והילדים שלו. ממשו את השיטה get_poke_relatives(self, poke) אשר מקבלת מופע של פוקימון (poke) ומחזירה קבוצה (set) המכילה את קרובי המשפחה המיידים שלו.

דוגמת ריצה:

בדוגמה הבאה Dragonite נוצר מ-Charmander ו-Pikachu נוצר מ-Dragonite מבדוגמה הבאה Dragonite נוצר מ-Dragonite ו-Dragonite הבוצת הבועת הבועת בדוגמה בדוג

```
>>> poke_lineage = PokemonLineageGraph()
>>> poke_lineage.add_pokemon('Dragonite', (poke_lineage.nodes[0], poke_lineage.nodes[1]))
>>> poke_lineage.add_pokemon('Ditto', (poke_lineage.nodes[-1], poke_lineage.nodes[0]))
>>> print(poke_lineage.get_poke_relatives(Pokemon('Dragonite', 0, 0)))
{Ditto, Pikachu, Charmander}
```

```
def get_poke_relatives(self, poke):
    poke_relatives = set()

    for edge in self.pedigree:
        if poke in edge:
            poke_relatives.update([edge[0] if poke == edge[1] else edge[1]])
    return poke_relatives
```



סעיף ה' (8 נקודות)

רמת "משפחתיות" (kinship) של פוקימון מוגדרת כמספר קרובי המשפחה המיידיים שלו. לדוגמה, רמת המשפחתיות של של Dragonite (הפוקימון השמאלי התחתון במשפחה הירוקה באיור) היא 3.

ממשו את השיטה (sort_families_by_max_kinship(self המחזירה רשימה מ**מוינת** של משפחות הפוקימונים ע"פ רמת משפחתיות עולה שנקבעת לפי הפוקימון עם רמת המשפחתיות המקסימלית בכל משפחה.

לדוגמה, הפוקימון עם רמת המשפחתיות המקסימלית במשפחה הירוקה באיור הוא Dragonite עם רמת משפחתיות של 3, והפוקימון Mew האדומה עם רמת משפחתיות של 2, והפוקימון של 3, הפוקימון הפוקימון המקסימלי במשפחה האדומה עם רמת משפחתיות של 0. לכן, השיטה תחזיר רשימה המכילה את המשפחות לפי הסדר: כחולה (אינדקס 0), אדומה, ירוקה. ראו דוגמת ריצה:

>>>sorted_families=poke_lineage.sort_families_by_max_kinship()

>>> print(sorted_families)

[[Mew], [Squirtle, Golem, Bulbasaur], [Pikachu, Dragonite, Charmander, Ditto]]



```
def sort families by max kinship(self):
    poke groups = self.get pokemon families()
    poke groups max kinship =
[max([len(self.get poke relatives(x)) for x in
poke group]) for poke group in poke groups]
    sorted families and kinships =
sorted(zip(poke groups max kinship, poke groups),
key=lambda max kinship and group:
max kinship and group[0])
    poke groups sorted by kinship = [x for , x in
sorted families and kinships]
    return poke groups sorted by kinship
```



שאלה 3 (40 נקודות)

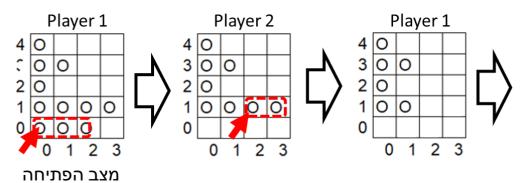
בשאלה זאת נממש משחק בשם "האחרון בשורה". המשחק מורכב מלוח מלבני ואבני משחק ומיועד לשני שחקנים. לוח המשחק יכיל רצפים של אבני משחק בשורות הלוח משמאל לימין. מטרת המשחק היא <u>לא</u> להסיר את האבן האחרונה מהלוח, כלומר השחקן המפסיד הוא זה שמסיר את האבן האחרונה.

מהלך המשחק:

כל שחקו בתורו מסיר אבנים מהלוח לפי הכללים הבאים:

- 1. השחקן מסיר אבני משחק (לפחות אחת) <u>מהשורה התחתונה ביותר בה קיימות אבני משחק</u>. לדוגמא, במצב הפתיחה באיור (לוח המשחק השמאלי ביותר) ניתן להסיר אבני משחק רק משורה 0.
- 2. השחקן מסיר רצף אבנים מאינדקס מסוים ועד לסוף השורה לימין. לדוגמא, במצב הפתיחה באיור קיימים שלושה מהלכים אפשריים: ניתן להסיר את האבן באינדקס 2 (החל באינדקס 2), או את האבנים באינדקס 2 ו-1 (החל מאינדקס 1), או את האבנים באינדקס 2, 1, 0 (החל מאינדקס 0).

דוגמא: מהלך משחק אפשרי משמאל (מצב הפתיחה) לימין. החץ מסמן את המהלך שנבחר, כלומר המיקום של אבן המשחק ממנה וימינה יוסרו האבנים (מסומנים באמצעות מלבן מקווקו).



ייצוג לוח המשחק: נייצג את המצב הנוכחי של לוח משחק בגודל n x m באמצעות רשימה באורך n (מספר השורות), כאשר האינדקס ה-i מכיל את מספר האבנים בשורה ה-i. נכנה מצב נוכחי של לוח משחק בשם "קונפיגורציה". לדוגמא, לוח המשחק באיור ייוצג באמצעות הקונפיגורציות הבאות (משמאל לימין):

 $[3,4,1,2,1] \rightarrow [0,4,1,2,1] \rightarrow [0,2,1,2,1]$

סעיף א' (4 נקודות)

ממשו את הפונקציה (current_row(board) אשר מקבלת כקלט קונפיגורציה ומחזירה את מספר השורה שממנה יוסרו אב במהלך הבא. אם אין שורה כזו - החזירו None.

```
>>> current_row([2, 8, 8, 8, 8])
0
>>> current_row([0, 0, 0])
None
>>> current_row([0, 0, 3, 8, 8, 8, 8])
2
```

```
def current_row(board):
    for i in range(len(board)):
        if board[i] != 0:
            return i
    return None
```

סעיף ב' (4 נקודות)

נייצג מהלך באמצעות האינדקס שממנו מסירים אבנים עד לסוף השורה. לדוגמא, עבור הקונפיגורציה שמתארת את נייצג מהלך באמצעות האינדקס שממנו מסירים הם 2 (הסרה של אבן אחת בשורה 0 ובאינדקס 2), 1 (הסרה של שתי אבנים), או 0 (הסרה של השורה כולה).

ממשו את הפונקציה (do_move(board, move) המקבלת כקלט קונפיגורציה מחזירה את הקונפיגורציה לאחר ביצוע המהלך.

```
>>> do_move([5, 5, 5], 0)
[0, 5, 5]
>>> do_move([3, 5, 5], 1)
[1, 5, 5]
>>> do_move([0, 5, 5], 4)
[0, 4, 5]
```

```
def do_move(board, move):
    res = board[:]
    res[current_row(board)] = move
    return res
```

סעיף ג' (14 נקודות)

בסעיף זה תעברו על כל תרחישי המשחק האפשריים ותספרו בכמה מהם ניצח השחקן הראשון ובכמה ניצח השני. תרחיש משחק מוגדר כסדרה *ייחודית* של מהלכים עד לניצחון של אחד השחקנים.

ממשו את הפונקציה (play(board) המקבלת קונפיגורציה ומחזירה רשימה באורך 2. האיבר הראשון (אינדקס 0 ממשו את הפונקציה play(board) ברשימת הפלט יחזיק את מספר התרחישים בהם ניצח השחקן הראשון. האיבר השני יחזיק את מספר התרחישים בהם ניצח השחקן השני.

```
def play(board):
   def play help(board, player, res):
        row = current row(board)
        if row is None:
            res[player] += 1
            return
        for move in range(board[row]):
            play_help(do_move(board, move), 1-player, res)
   res = [0, 0]
    play_help(board, 0, res)
    return res
```

סעיף ד' (10 נקודות)

כפי שראינו בהרצאה, **קונפיגורציה מפסידה** היא קונפיגורציה ממנה כל מהלך חוקי יוביל להפסד במשחק. כלומר השחקן שנמצא בקונפיגורציה המפסידה, יפסיד ללא תלות במהלכים שיבחר לשחק, <u>אם השחקן השני ישחק בצורה</u> אופטימלית.

דוגמאות פשוטות לקונפיגורציות מפסידות הן [0,0,0,0,1] בה נשארה רק האבן האחרונה, או הקונפיגורציה [1,1,1] שבה כל שחקן בתורו מחויב להסיר את השורה הבאה.

קונפיגורציה מנצחת היא קונפיגורציה שניתן להגיע ממנה במהלך אחד לקונפיגורציה מפסידה. כלומר קיים מהלך מנצח לשחקן שתורו לשחק. לדוגמא, הקונפיגורציה [3,1,1] היא קונפיגורציה מנצחת באמצעות המהלך המנצח לכלומר בחירת האינדקס 1 שגורר הסרה של שתי אבנים בשורה ה-0) שמוביל לקונפיגורציה המפסידה [1,1,1]. דוגמא נוספת, הקונפיגורציה [2,2] היא קונפיגורציה מנצחת באמצעות המהלך המנצח 1 שמובילה לקונפיגורציה המפסידה [1,2] (משום שהמשך משחק יעבור דרך הקונפיגורציות [0,2] ואז המהלך שיוביל ל-[0,1] ולניצחון במהלך הבא).

ממשו את הפונקציה (win(board המקבלת קונפיגורציה מנצחת. שמחלת מנצחת שמחלה מנצחת.

```
>>> win([0, 0, 0, 0, 1])
False
>>> win([1, 1,1])
False
>>> win([3, 1,1])
True
>>> win([2, 2])
True
```



```
def win(board):
    if sum(board) == 0:
        return True

    for move in range(board[current_row(board)]):
        if not win(do_move(board, move)):
            return True

    return False
```

סעיף ה' (8 נקודות)

סיבוכיות זמן הריצה של סעיף ד' הוא אקספוננציאלי בגודל הקלט. איך ניתן לייעל סיבוכיות זו? הסבירו במילים את המימוש ומדוע הוא יוביל לקוד הרבה יותר יעיל. תשובה ללא נימוק מדויק תזכה בחלק קטן בלבד מהנקודות.

באמצעות ממויזציה ניתן לחסוך קריאות חוזרות לפתרון של אותה קונפיגורציה (מכיוון שניתן להגיע לאותה קונפיגורציה ברצף אחר של מהלכים). המפתח יהיה הקונפיגורציה (ב-tuple).

הקונפיגורציה ההתחלתית של לוח משחק מלא בגודל n x m היא [m,m,...,m]. מה תהיה סיבוכיות זמן הריצה של הפתרון שהצעתם עבור לוח משחק התחלתי מלא בגודל n x m? נמקו.

מספר הקונפיגורציות האפשריות הן n x m, כאשר מכל קונפיגורציה מבצעים לכל היותר m מהלכים ובזכות הממויזציה אין חזרות. לכן הסיבוכיות תהיה O(nm²). תשובות של O(nm) קיבלו ניקוד מלא.