הפקולטה להנדסת תעשיה וניהול הטכניון

תאריך הבחינה: 15.02.2013

שם המרצה: פרופ/ח כרמל דומשלק

יסודות בינה מלאכותית ויישומיה מבחן מועד א', סמסטר א'

משך המבחן 3 שעות

סה"כ הניקוד במבחן 100 (+ 3 נק' בונוס על עבודה עצמאית)

חומר עזר מחשבון ללא יכולות תכנות

הוראות מיוחדות את התשובות יש לספק **אך ורק** בטופס המבחן.

מחברת הטיוטה לא תיבדק כלל!

מס' תעודת זהות			

רונוס

שאלה 1 [45 נק']

```
(גרסת "חיפוש עץ") BFS
                                                                                                  (גרסת "חיפוש גרף") GBFS
    queue := \mathbf{new} fifo-queue
                                                                     open := \mathbf{new} \text{ min-heap ordered by } (\sigma \mapsto h(\sigma))
     queue.push-back(make-root-node(init()))
                                                                     open.insert(make-root-node(init()))
     while not queue.empty():
                                                                     closed := \emptyset
                                                                     while not open.empty():
         \sigma = queue.pop-front()
                                                                                                                           ALG1
         if is-goal(state(\sigma)):
                                                                          \sigma = open.pop-min()
                                                                          if state(\sigma) \notin closed:
              return extract-solution(\sigma)
                                                                              closed := closed \cup \{state(\sigma)\}\
         for each \langle o, s \rangle \in \text{succ}(state(\sigma)):
                                                                              if is-goal(state(\sigma)):
              \sigma' := \text{make-node}(\sigma, o, s)
                                                                                   return extract-solution(\sigma)
              queue.push-back(\sigma')
    return unsolvable
                                                                              for each \langle o, s \rangle \in \text{succ}(state(\sigma)):
                                                                                   \sigma' := \text{make-node}(\sigma, o, s)
                                                                 11
                                                                                   if h(\sigma') < \infty:
                                                                 12
                        ALG2
                                                                                        open.insert(\sigma')
                                                                 13
                                                                     return unsolvable
                                                             (גרסת "חיפוש גרף" עם פתיחת קדקודי חיפוש מחדש) A*
   open := \mathbf{new} min-heap ordered by (\sigma \mapsto f(\sigma) = g(\sigma) + h(\sigma))
   open.insert(make-root-node(init()))
   closed := \emptyset
    distance := \emptyset
    while not open.empty():
        \sigma = open.pop-min()
        if state(\sigma) \notin closed or g(\sigma) < distance(state(\sigma)):
             closed := closed \cup \{state(\sigma)\}\
             distance(state(\sigma)) := g(\sigma)
                                                                                           ALG3
             if is-goal(state(\sigma)):
11
                 return extract-solution(\sigma)
12
             for each \langle o, s \rangle \in \text{succ}(state(\sigma)):
13
                 \sigma' := \text{make-node}(\sigma, o, s)
                 if h(\sigma') < \infty:
14
                     open.insert(\sigma')
    return unsolvable
```

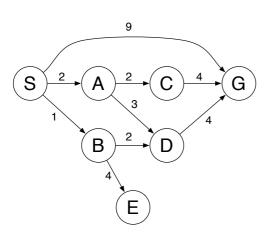
(א) מהן שורות הקוד באלגוריתם ALG1 שאם נעבירן (למקומות הנכונים של) האלגוריתם ALG2, נקבל ALG2, נקבל בגרסת "חיפוש גרף"? (יש לתת רק את רשימת מספרי השורות הרלוונטיות.)

```
3,6,7
```

(ב) מהן שורות הקוד שהורדתן מאלגוריתם ALG3 תהפוך אותו ל-*A בגרסת "חיפוש עץ"? (יש לתת רק את רשימת מספרי השורות הרלוונטיות.)

```
3,(4),7,8,(9) . השורות שמספריהן מופיעות בסוגריים לא נדרשות לתשובה אך גם לא גרעו מנכונותה. *
```

הסעיפים הבאים מתייחסים לבעיית חיפוש על גרף המצבים הנתון להלן. המצב ההתחלתי הוא S, ומצב המטרה היחיד הוא G. שימו לב שהסעיפים הבאים מתיחסים הן לאלגוריתמי "חיפוש עץ" והן לאלגוריתמי "חיפוש גרף". כמו כן, בכל האלגוריתמים, אם יש צורך בשבירת השיוויון בבחירת המצבים לטיפול, אזי השיוויון נשבר ע"ב שמות המצבים, לפי הסדר המילוני.



h	S	A	В	С	D	\mathbf{E}	G
n_2	6	0	6	4	1	10	0

(ג) מהו המסלול שיוחזר ע"י BFS בגרסת "חיפוש עץ"?

S→G

 $?h_1(state) = 0$ מהו המסלול שיוחזר ע"י ${\sf A}^*$ בגרסת "חיפוש עץ" מהו המסלול שיוחזר ע"י (ד

 $S \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow G$

 $?h_1(state) = 0$ מהו המסלול שיוחזר ע"י ${\sf A}^*$ בגרסת "חיפוש גרף" עם היוריסטיקה (ה

 $S \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow G$

S, B, A, D, C, E, G

אמתוארת לעיל? בגרסת "חיפוש עץ" בגרסת "חיפוש עץ" שמתוארת לעיל GBFS מהו המסלול שיוחזר ע"י מהו (ד)

S→G

 $?h_2$ מהו המסלול שיוחזר ע"י A^* בגרסת "חיפוש עץ" אם היוריסטיקה (ח

 $S \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow G$

(שימו לב: בזהירות!) אורף מהו המסלול שיוחזר ע"י \mathbf{A}^* בגרסת "חיפוש גרף" עם היוריסטיקה h_2

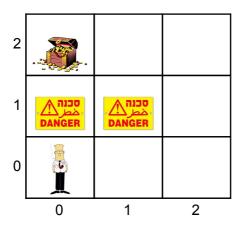
 $S \rightarrow A \rightarrow C \rightarrow G$

למה? כי ההיוריסטיקה אינה עקבית (consistent).

הערה: במחשבה שניה, הגעתי למסכנה שהניסוח של השאלה היה מטעה: הכוונה הייתה ל-*A בגרסת במחשבה שניה, הגעתי למסכנה שהניסוח של השאלה היה מטעה: לכן קיבלתי גם את "חיפוש גרף" ללא פתיחת מצבים מחדש (ולא ל-\$ALG3), אך זה לא הובהר טוב. לכן קיבלתי גם את התשובה (הלא מי יודע מה מענינת) $S{\to}B{\to}D{\to}G$.

['שאלה 2 [30] שאלה

הסוכן שלנו מ"עולם הוומפוס (Wumpus)" החליט להעביר קצת זמן בהרפתקאה הרבה יותר רגועה על "אי האוצר". הסוכן התכונן היטב וצייד את עצמו במפת האי אשר מראה לו הן את מיקום האוצר והן את מיקומי הסכנות:



מכל תא לא מסומן (כלומר, תא שאין בו לא אוצר ולא סכנה), הסוכן יכול לבצע את התזוזות בארבעת הכיוונים מכל תא לא מסומן (כלומר, תא שאין בו לא אוצר ולא סכנה), וכל הפעולות הללו הן דטרמיניסטיות. לעומת זאת, אם הרגילים (N - צפון, S - דרום, W - מערב, E - מזרח), וכל הפעיל היא "הטסה" (שנסמן אותה ב-X) שמעבירה הסוכן נמצא בתא מסומן, אזי הפעולה היחידה שהוא יכול להפעיל היא "הטסה" (שנסמן אותה ב-X) שמעבירה את הסוכן מהאי למקום מבטחים בו ההרפתקאה נגמרת. הפרסים היחידים שהסוכן מקבל מזוהים עם התאים המסומנים: הסוכן מקבל פרס שלילי של 64- בתא עם סכנה ופרס חיובי של 128+ בתא עם האוצר. שימו לב: אין לסוכן פעולות מהסוג "לא לעשות כלום".

מהם הערכים האופטימליים, V^* , של כל תא על האי תחת קבלת החלטות עם אופק לא חסום ומקדם, ער מהם הערכים האופטימליים, V^* , של כל תא על מהם הערכים ישירות בטבלה להלן.) יינו את הערכים ישירות בטבלה להלן.) הפליית הפרסים העתידיים (discount factor)

2	128	64	32
1	-64	-64	16
0	2	4	8
	0	1	2

(ב) מהי המדיניות האופטימלית תחת אותה קבלת החלטות עם אופק לא חסום ומקדם הפליית הפרסים מהי המדיניות האופטימלית תחת אותה קבלת המדיניות ישירות בטבלה להלן.) $\gamma=0.5$ (ציינו את פעולות המדיניות ישירות בטבלה להלן.)

2	Х	W	W
1	Х	Х	N
0	Е	Е	N
	0	1	2

בסעיפים ג' ו-ד', נקרא בשם π_0 למדיניות שבתשובה לסעיף ב'. הסוכן שלנו חושד שהמפה שלו לא הכי מעודכנת, ולכן הוא מחליט לבצע קצת למידת Q-learning במטרה להכיר את האי. מכיוון שהסוכן מאמין ש- עודכנת, ולכן הוא מחליט לבצע קצת למידת האופטימלית, הוא מחליט לבצע Q-learning תוך התנהגות לפי π_0 היא די קרובה למדיניות האופטימלית, הוא מהפעולות שעומדות לרשותו בצורה אקראית לפי התפלגות π_0 . בהסתברות $(1-\varepsilon)$ הוא מבצע את הפעולה המוכתבת ע"י π_0 . נקרא למדיניות הזאת π_0 .

להבדיל ממדיניויות דטרמיניסטיות כמו π_0 , מדיניות π_ε היא דוגמא למדיניות סטוכסטית אשר מגרילה את המלצתה מתוך התפלגות מעל פעולות. למדיניות סטוכסטית π , נסמן ב- $\pi(s,a)$ את ההסתברות של בחירת הפעולה $\pi(s,a)$. במצב $\pi(s,a)$

נסחו את משוואת בלמן להערכת המדיניות הנתונה π , המעודכנת ממה שלמדנו בכיתה להעריך מדיניויות (ג) לעול... (יש לתת תשובה כללית, ותשובה ספציפית למדיניות $\pi_{arepsilon}$ לעיל.)

$$V^{\pi}(s) = R(s) + \gamma \sum_{a} \pi(s, a) \sum_{s'} T(s, a, s') V^{\pi}(s')$$

$$V^{\pi_{\varepsilon}}(s) = R(s) + \gamma \left[(1 - \varepsilon) V^{\pi_{\varepsilon}} (succ(s, \pi_{0}(s))) + \frac{\varepsilon}{|A(s)|} \sum_{a \in A(s)} V^{\pi_{\varepsilon}} (succ(s, a)) \right]$$

(ד) בהנתן arepsilon=0.1, איזה מהיחסים להלן מתקיים לכל המצבים אם המפה של הסוכן נכונה?

$$V^{\pi_0} \geq V^{\pi_{arepsilon}}$$
 .i $V^{\pi_0} = V^{\pi_{arepsilon}}$.ii $V^{\pi_0} \leq V^{\pi_{arepsilon}}$.iii

בסעיפים ה' ו-ו', מסתבר שהמפה של הסוכן היא לרוב נכונה, למעט זה שחלק מהתאים שסומנו במפה כמסוכנים הינם בפועל תאים רגילים! לכן, בתחילת ה-Q-learning, הסוכן חווה את ההתנסויות הבאות:

```
[ (0,0), 0, N, (0,1), 0, N, (0,2), 128, X, done ]
[ (0,0), 0, N, (0,1), 0, N, (0,2), 128, X, done ]
[ (0,0), 0, N, (0,1), 0, E, (1,1), -64, X, done ]
```

(ה) מה יהיו ערכי ה-Q שהסוכן ילמד בתום כל האפיזודות הללו בהנחה שהוא איתחל את כל ערכי ה-Q ל-0. $\alpha=1$ (learning rate) ומשתמש במקדם "קצב למידה"

(.0-שימו לב: יש צורך לציין רק ערכי ה-Q השונים מ(.0.)

$$Q((0,2),X) = 128$$

$$Q((0,1),N) = 64$$

$$Q((0,0),N) = 32$$

$$Q((1,1),X) = -64$$

$$Q((0,1),E) = 0$$

(ו) עם הידע שיש לכם על מבנה האי ובהנתן האפיזודות שהסוכן חוה, מהם הערכים האופטימליים <u>האמיתיים,</u> V^* , של כל תא על האי תחת קבלת החלטות עם אופק לא חסום ומקדם הפליית הפרסים העתידיים $\gamma=0.5$? (ציינו את הערכים ישירות בטבלה להלן.)

2	128	64	32
1	64	-64	16
0	32	16	8
	0	1	2

<u>שאלה 3 [15 נק']</u>

לוגיקת "תחשיב הפסוקים עם נשמה" מרחיבה את לוגיקת תחשיב הפסוקים עם קשר ③ אשר מוגדר כדלקמן:

α	β	$\alpha \odot \beta$
Т	Т	F
Т	F	Т
F	Т	Т
F	F	Т

. הינו נאות (הוכיחו) את מקו (אור ללוגיקה שלנו? מאות (אור תשובתכם) הינו מאות (אור היסק $\neg(\alpha \odot eta) \models eta$

אכן, כלל היסק זה נאות ללוגיקה שלנו.

etaהוכחה בצורה ישירה: טבלת אמת שהמודלים של ישר $\neg(\alpha \circledcirc eta)$ מוכלים בקבוצת המודלים של

בהנתן בסיס הידע (ב)

$$KB = (p \circledcirc q) \land (p \lor q) \land (p \lor r) \land (s \lor q) \land (s \lor \neg r) \land (\neg r)$$

 $KB \models (s)$ ש: הוכיחו בעזרת רזולוציה

דבר ראשון, שימו לב שהקשר החדש שלנו לא באמת מרחיב את יכולת הביטוי של תחשיב הפסוקים, ואפשר להעלים אותו כלל ע"י שימוש בשקילות לוגית:

$$(\alpha \odot \beta) \equiv \neg(\alpha \wedge \beta) \equiv (\neg \alpha \vee \neg \beta)$$

לכן, בסיס הידע לעיל ניתן לייצוג CNF

$$KB = (\neg p \vee \neg q) \wedge (p \vee q) \wedge (p \vee r) \wedge (s \vee q) \wedge (s \vee \neg r) \wedge (\neg r)$$

ומכאן:

$$\frac{(p \lor r) \quad (\neg r)}{(p)} \Rightarrow \frac{(\neg p \lor \neg q) \quad (p)}{(\neg q)} \Rightarrow \frac{(s \lor q) \quad (\neg q)}{(\mathbf{s})}$$

(וסוגריים, לצורך הצגה ברורה). אשר מורכב רק מסימנים $p, \, q, \,$ ו- \odot (וסוגריים, לצורך הצגה ברורה).

 $(?(p \circledcirc p)$ שני סימני $(p \circledcirc p)$ לא יספיקו. $(p \circledcirc p)$ שני סימני $(p \circledcirc p)$

$$(p \odot p) \odot (q \odot q)$$

שאלה 4 [10 נק']

- (א) נתונה בעיית תכנון STRIPS מעל N אטומים ו-K פעולות, ולכל פעולה בדיוק M אטומים בתנאי קדם. כמה צלעות יש בגרף המצבים המושרה ע"י הבעיה הזו? (הערה: יכולים להיות מספר צלעות בין זוג קדקדים).
 - $K2^{N-M}$ (a)
 - $K2^M$ (b)
 - $2^K 2^{N-M} \qquad \text{(c)}$
 - $2^K 2^M$ (d)
 - (e) התשובה תלויה באפקטים של האופרטורים
- לא $h_{\max}(s) \leq h^*(s)$ הוכיחו שפונקצית הערכה לבעיות STRIPS אינה אינה לבעיות $h_{\max}(s) \leq h^*(s)$ בהכרח מתקיים.

להוכחת הטענה מספיק להוכיח ש: $h_{\max}(s) \leq h^+(s)$. תהי a_m^+ . תהי a_m^+ תכנית מוחלשת לכל a_m^+ לכל a_m^+ לכל a_m^+ שייכת לשכבת הפעולות ה- a_m^+ ית של הגרף, ואיחוד אפקטי ההוספה של a_i^+,\dots,a_i^+ שייך לשכבת a_i^+,\dots,a_i^+ שייכת לשכבת הגרף. לפי כך, מכוון ש- a_m^+ הינה תכנית מוחלשת, כל אטומי המטרה נמצאים בשכבת האטומים ה- a_m^- ית של הגרף. לפי הגדרה, a_m^+ שווה למספר שכבת האטומים הראשונה של גרף הנגישות אשר מכילה את כל אטומי המטרה, ולכן

 $h_{\max}(s) \leq m = h^+(s)$