

به نام خدا



درس هوش مصنوعی و سیستم های خبره

تمرین ششم

مدرس : دکتر محمدی

دانشجو : سارا سادات یونسی / ۹۸۵۳۳۰۵۳

بخش تئوری

۱. دو روش برای استنتاج منطق (Inference Logical) نام ببرید. هر روش را معرفی کرده و مثالی بزنید.

جواب الف)

ما دو روش داریم که عبارتند از : ۱. model-checking ۲. Theorem-proving

روش اول :

- For every possible world, if α is true make sure that is β true too
- OK for propositional logic (finitely many worlds)

برای این حالت همه ی حالات موجود را چک می کنیم که اگر آلفا درست باشد آنگاه می توان گفت بتا درست است یا خیر یا به عبارت دیگر enties می کند یا خیر.

این روش برای محیط ها و مدل های محدود مناسب است زیرا در فضای بزرگتر چک کردن حالات با تعداد بالا بهینه نمی باشد.

اگر بعد از چک کردن تمام حالات قانون جدید ما درست باشد می توان ان را به knowledge base اضافه کرد و آن را برای موارد بعدی استفاده کرد.

- Idea:

- To test whether $\alpha \models \beta$, enumerate all models and check truth of α and β .
- α entails β if no model exists in which α is true and β is false (i.e. $(\alpha \wedge \neg\beta)$ is unsatisfiable)

- Proof by Contradiction: $\alpha \models \beta$ if and only if the sentence $(\alpha \wedge \neg\beta)$ is unsatisfiable.

- Model Checking:

- Variables: One for each propositional symbol
- Domains: {true, false}
- Objective Function: $(\alpha \wedge \neg\beta)$

In order to solve such a problem [algorithmically](#), both the model of the system and its specification are formulated in some precise mathematical language. To this end, the problem is formulated as a task in [logic](#), namely to check whether a [structure](#) satisfies a given logical formula. This general concept applies to many kinds of logic and many kinds of structures. A simple model-checking problem consists of verifying whether a formula in the [propositional logic](#) is satisfied by a given structure.

مثال :

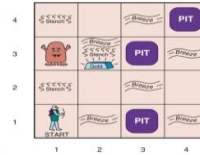
برای مثال این قسمت ابتدا از اسلاید ها کمک میگیریم

مانند مسئله ای که در آن یک غول داشتیم و میخواستیم ببینیم در خانه ی مورد نظر برای مثال چاه وجود دارد یا نه ؟ برای این کار تمامی حالات مختلف موجود بازی را در نظر میگیریم و با توجه به دیتاهایی که در knowledge base داریم

بررسی میکنیم که فرض ما در نهایت enties می شود یا نه با توجه به شرایط و گزاره های موجود در این موقع تک تک حالات را بررسی می کنیم تا ببینیم با فرض موجود به تناقض میرسیم یا خیر و در نهایت به یک نتیجه درست خواهیم رسید.

A Simple Knowledge Base

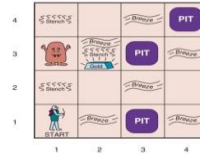
- We focus first on the immutable aspects of the wumpus world
 - $P_{x,y}$ is true if there is a pit in $[x,y]$
 - $W_{x,y}$ is true if there is a wumpus in $[x,y]$, dead or alive
 - $B_{x,y}$ is true if there is a breeze in $[x,y]$
 - $S_{x,y}$ is true if there is a stench in $[x,y]$
 - $L_{x,y}$ is true if the agent is in location $[x,y]$
- We label each sentence R_i so that we can refer to them



20

A Simple Knowledge Base

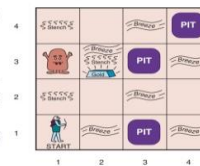
- $R_1: \neg P_{1,1}$
 - $R_2: B_{1,1} \Leftrightarrow (P_{1,2} \vee P_{2,1})$
 - $R_3: B_{2,1} \Leftrightarrow (P_{1,1} \vee P_{2,2} \vee P_{3,1})$
- Consider the breeze percepts for the first two squares:
 - $R_4: \neg B_{1,1}$
 - $R_5: B_{2,1}$



21

A Simple Inference Procedure

- Our goal now is to decide whether $KB \models \alpha$ for some sentence α
 - For example, is $\neg P_{1,2}$ entailed by our KB?
- Our first algorithm for inference is a model-checking approach that is a direct implementation of the definition of entailment:
 - Enumerate the models, and check that α is true in every model in which KB is true



22

A Simple Inference Procedure

- The relevant proposition symbols are $B_{1,1}, B_{2,1}, P_{1,1}, P_{1,2}, P_{2,1}, P_{2,2}, P_{3,1}$
- Only in 3 of 128, KB is true
- $\neg P_{1,2}$ is true in all of them, hence there is no pit in $[1,2]$
- We cannot yet tell whether there is a pit in $[2,2]$

$B_{1,1}$	$B_{2,1}$	$P_{1,1}$	$P_{1,2}$	$P_{2,1}$	$P_{2,2}$	$P_{3,1}$	R_1	R_2	R_3	R_4	R_5	KB
false	false	false	false	false	false	false	true	true	true	true	false	false
false	false	false	false	false	false	true	true	true	false	true	false	false
...
false	true	false	false	false	false	false	true	true	false	true	true	false
false	true	false	false	false	true	true	true	true	true	true	true	TRUE
false	true	false	false	false	true	false	true	true	true	true	true	TRUE
false	true	false	false	false	true	true	true	true	true	true	true	TRUE
false	true	false	false	true	false	false	true	false	false	true	true	false
...
true	true	true	true	true	true	true	false	true	true	false	true	false

23

مثال دوم :

بلور در اثر خوردن به جسم سخت می کشند , لیوان شیشه ای داریم که در اثر افتادن می شکند.

لیوان شیشه ای از جنس بلور است : B

شکست بلور : SH

شکستن لیوان : L

نتیجه : R : L and SH \rightarrow B

در row ها که $k\beta$ مقدار یک دارد B هم یک می شود پس فرض درست بوده و اثبات می شود و به knowledge base اضافه میشود.

$K\beta : SH, L, R \sim 1$

B	L	SH	R	$K\beta$
1	1	1	1	1
1	1	0	1	0
1	0	1	1	0
1	0	0	1	0
0	1	1	0	0
0	1	0	1	0
0	0	1	1	0
0	0	0	1	0

روش دوم :

در روش Theorem – proving ما برای اثبات فرضیات خود از منطق ریاضی استفاده می کنیم و به جای چک کردن همه ی حالات موجود از چند عبارت منطقی استفاده می کنیم تا درستی فرض خود را چک کنیم .
می توان برای فرض های پیچیده تر از شکستن آن ها به فرض های کوچک تر و ساده تر و استفاده از قواعد مختلف به صورت ترکیبی تا فرض enties شود.

Method 2: theorem-proving

- Search for a sequence of proof steps (applications of inference rules) leading from α to β
- E.g., from $P \wedge (P \Rightarrow Q)$, infer Q by Modus Ponens

Reasoning by theorem proving is a weak method, compared to experts systems, because it does not make use of domain knowledge. This, on the other hand, may be a strength, if no domain heuristics are available (reasoning from first principles). Theorem proving is usually limited to sound reasoning.

Examples of inference rules

name	from	derive
modus ponens	$p, p \rightarrow q$	q
modus tollens	$p \rightarrow q, \sim q$	$\sim p$
and elimination	$p \wedge q$	p
and introduction	p, q	$p \wedge q$
or introduction	p	$p \vee q$
instantiation	for all X $p(X)$	$p(a)$
rename	for all X $\phi(X)$	for all Y $\phi(Y)$
exists-introduction	$p(a)$	exists X $p(X)$
substitution	$\phi(p)$	$\phi(\psi)$
replacement	$p \rightarrow q$	$\sim p \vee q$
implication	assume $p \dots, q$	$p \rightarrow q$
contradiction	assume $\sim p \dots, \text{false}$	p
resolution	$p \vee \phi, \sim p \vee \psi$	$\phi \vee \psi$
(special case)	$p, \sim p \vee \psi$	ψ
(more special case)	$p, \sim p$	false

حل مثال های قبلی با استفاده از روش دوم :

Example

- When the agent is in [1,1], there is no breeze, so there can be no pits in neighboring squares

- $KB = R_2 \wedge R_4$
- $KB = (B_{1,1} \Leftrightarrow (P_{1,2} \vee P_{2,1})) \wedge (\neg B_{1,1})$
- We wish to prove α , which is $\neg P_{1,2}$
- Convert to CNF
- $KB \wedge \neg \alpha$

$$= (\neg B_{1,1} \vee P_{1,2} \vee P_{2,1}) \wedge (\neg P_{1,2} \vee B_{1,1}) \wedge (\neg P_{2,1} \vee B_{1,1}) \wedge (\neg B_{1,1}) \wedge P_{1,2}$$

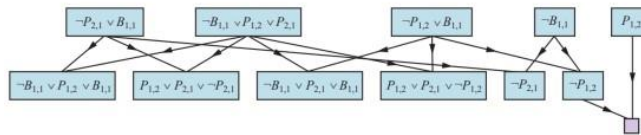
1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
1,2	2,2	3,2	4,2
OK			
1,1	2,1	3,1	4,1
OK	OK		

$R_1: \neg P_{1,1}$
 $R_2: B_{1,1} \Leftrightarrow (P_{1,2} \vee P_{2,1})$
 $R_3: B_{2,1} \Leftrightarrow (P_{1,1} \vee P_{2,2} \vee P_{3,1})$
 $R_4: \neg B_{1,1}$
 $R_5: B_{2,1}$

17

Example

- $KB \wedge \neg \alpha$
- $$= (\neg B_{1,1} \vee P_{1,2} \vee P_{2,1}) \wedge (\neg P_{1,2} \vee B_{1,1}) \wedge (\neg P_{2,1} \vee B_{1,1}) \wedge (\neg B_{1,1}) \wedge P_{1,2}$$



1,4	2,4	3,4	4,4
1,3	2,3	3,3	4,3
1,2	2,2	3,2	4,2
OK			
1,1	2,1	3,1	4,1
OK	OK		

$R_1: \neg P_{1,1}$
 $R_2: B_{1,1} \Leftrightarrow (P_{1,2} \vee P_{2,1})$
 $R_3: B_{2,1} \Leftrightarrow (P_{1,1} \vee P_{2,2} \vee P_{3,1})$
 $R_4: \neg B_{1,1}$
 $R_5: B_{2,1}$

18

مثال دوم :

SH = 1 , L=1 → L and SH=1

L and SH =1 , R =1 → B=1

بخش عملی

بخش تحلیل نتایج کد ها :

Reflex Agent •

```
• class TreeNode:
•     def __init__(self, board, player, parent=[], action=[]):
•         self.board = board
•         self.player = player
•         self.totalRollouts = 0.00
•         self.totalCount = 0.00
•         self.parent = parent
•         self.action = action
•         self.children = None
•         self.ucb = -float('inf')
•
•     def findNeighbor(self):
•         if self.children != None:
•             return self.children
•         else:
•             neighbors = []
•             for i in range(3):
•                 for j in range(3):
•                     if self.board[i][j] == '_':
•                         copyBoard = copy.deepcopy(self.board)
•                         copyBoard[i][j] = self.player
•                         neighbors.append(
•                             TreeNode(copyBoard, opponent if self.player
• == player else player, self, [i, j]))
•             self.children = neighbors
•             return self.children
•
•     def calculateUCB(node):
•
•         constant = 4
•         if node.totalRollouts == 0:
•             return float('inf')
•         return (node.totalCount / node.totalRollouts) + constant *
• math.sqrt(math.log(node.parent.totalRollouts) / node.totalRollouts)
•
•     def isFinalState(self):
•         return checkWin(self.board) or not isMovesLeft(self.board)
```

تحلیل بخش یک :

• در این سوال به پیاده سازی class Tree Node می پردازیم

در این قسمت ابتدا در قسمت `__init__` متغیرهایی را تایین می کنیم که در طول برنامه از ان ها استفاده می کنیم سپس در قسمت `findNeighbor` پیدا می کنیم چه استیت هایی خانه خالی دارند که ان ها را انتخاب کنیم

Calculate UCB / Final State •

```
def calculateUCB(node):
    constant = 4
    if node.totalRollouts == 0:
        return float('inf')
    return (node.totalCount / node.totalRollouts) + constant *
    math.sqrt(math.log(node.parent.totalRollouts) / node.totalRollouts)

def isFinalState(self):
    return checkWin(self.board) or not isMovesLeft(self.board)
```

تحلیل بخش دو :

در این سوال به پیاده سازی دو تابع کمکی Calculate UCB / Final State می پردازیم •

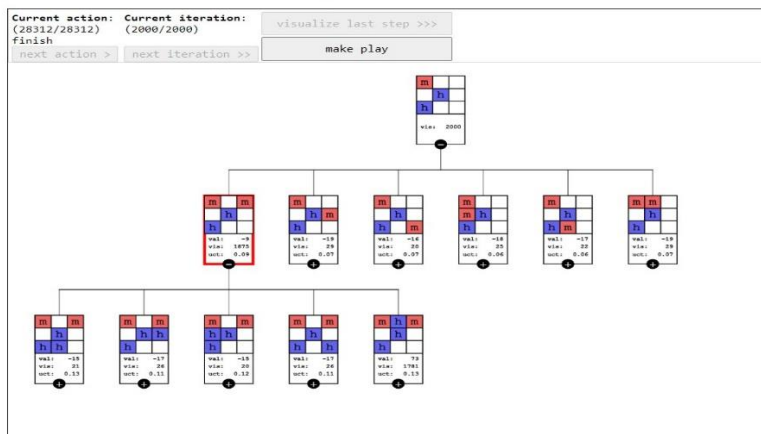
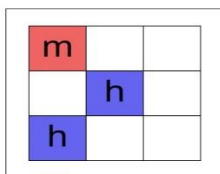
در این قسمت می دانیم که درخت جست و جوی مونت کارلو با استفاده از فرمول مشخصی احتمال انتخاب شاخه ها با احتمال کم را بالا می برد .

و در تابع دیگر شرایط پایان یافتن استست ها را چک کردیم.

$$v_i + C \times \sqrt{\frac{\ln(N)}{n_i}}$$

value estimate tunable parameter total number of trials num trials for arm i

MCTS Tic-tac-toe (Monte Carlo Tree Search) - ☆ Star 72



تحلیل بخش سه :

- در این سوال به پیاده سازی چهاربخش اصلی الگوریتم مونت کارلو می پردازیم

```
def _selection_(node):
    if node.isFinalState():
        return node
    if node.totalRollouts == 0:
        return node
    maxScore = -float('inf')
    selected = None
    for child in node.findNeighbor():

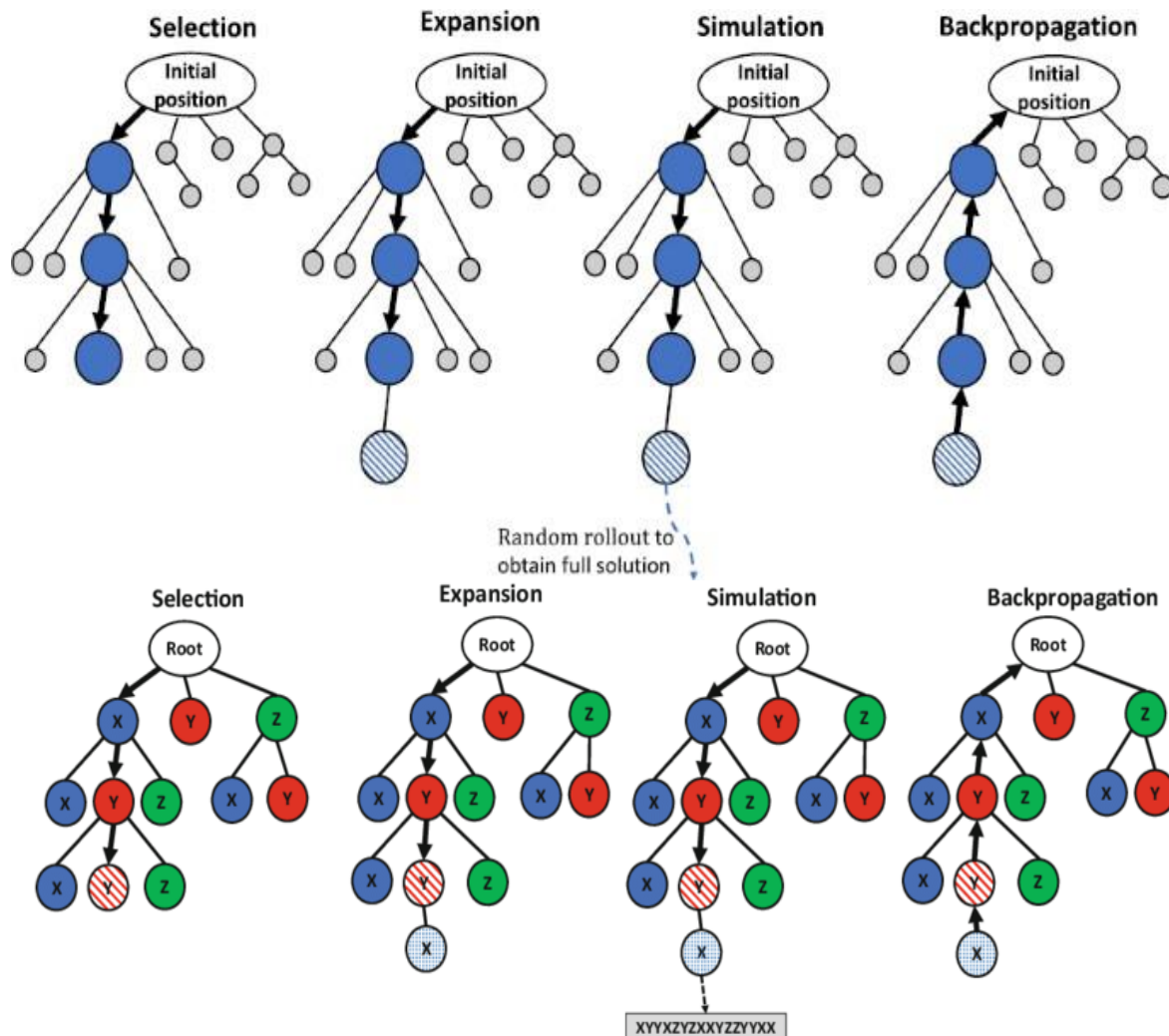
        score = child.calculateUCB()
        if score > maxScore:
            maxScore = score
            selected = child
    return _selection_(selected)

def _expansion_(node):
    neighbors = node.findNeighbor()
    return choice(neighbors)

def _simulation_(node):
    board = copy.deepcopy(node.board)
    P = node.player
    while not checkWin(board) and isMovesLeft(board):
        i, j = findRandom(board)
        board[i][j] = P
        P = opponent if P == player else player
    return calculateScore(board, P)

def _backpropagation_(node, utility):
    node.totalRollouts = 1 + node.totalRollouts
    node.totalCount = utility + node.totalCount
    if node.parent:
        _backpropagation_(node.parent, utility)
```

چهار بخش اصلی این الگوریتم را مشاهده می کنیم :



3.1. Selection

In this initial phase, the algorithm starts with a root node and selects a child node such that it picks the node with maximum win rate. We also want to make sure that each node is given a fair chance.

The idea is to keep selecting optimal child nodes until we reach the leaf node of the tree. A good way to select such a child node is to use UCT (Upper Confidence Bound applied to trees) formula:

$$\frac{w_i}{n_i} + c \sqrt{\frac{\ln t}{n_i}}$$

In which

w_i = number of wins after the i -th move

n_i = number of simulations after the i -th move

c = exploration parameter (theoretically equal to $\sqrt{2}$)

t = total number of simulations for the parent node

The formula ensures that no state will be a victim of starvation and it also plays promising branches more often than their counterparts.

3.2. Expansion

When it can no longer apply UCT to find the successor node, it expands the game tree by appending all possible states from the leaf node.

3.3. Simulation

After Expansion, the algorithm picks a child node arbitrarily, and it simulates a randomized game from selected node until it reaches the resulting state of the game. If nodes are picked randomly or semi-randomly during the play out, it is called light play out. You can also opt for heavy play out by writing quality heuristics or evaluation functions.

3.4. Backpropagation

This is also known as an update phase. Once the algorithm reaches the end of the game, it evaluates the state to figure out which player has won. It traverses upwards to the root and increments visit score for all visited nodes. It also updates win score for each node if the player for that position has won the payout.

MCTS keeps repeating these four phases until some fixed number of iterations or some fixed amount of time.

In this approach, we estimate winning score for each node based on random moves. So higher the number of iterations, more reliable the estimate becomes. The algorithm estimates will be less accurate at the start of a search and keep improving after sufficient amount of time. Again it solely depends on the type of the problem.

منبع : <https://www.baeldung.com/java-monte-carlo-tree-search>

منبع : https://en.wikipedia.org/wiki/Monte_Carlo_tree_search

انتخاب: از ریشه R شروع کنید و گره های فرزند متوالی را انتخاب کنید تا به گره برگ L برسید. ریشه وضعیت فعلی بازی است و برگ هر گره ای است که فرزند بالقوه ای دارد که هنوز هیچ شبیه سازی (بازی) از آن آغاز نشده است. بخش زیر در مورد روشی برای انتخاب سوگیری گره های فرزند توضیح می دهد که به درخت بازی اجازه می دهد به سمت امیدوارکننده ترین حرکت ها گسترش یابد، که جوهره جستجوی درخت مونت کارلو است. بسط: مگر اینکه L بازی را قاطعانه به پایان برساند (به عنوان مثال برد/باخت/تساوی) برای هر یک از بازیکنان، یک (یا چند) گره فرزند ایجاد کنید و گره C را از یکی از آنها انتخاب کنید. گره های فرزند هر حرکت معتبری از موقعیت بازی تعریف شده توسط L هستند. شبیه سازی: یک پخش تصادفی را از گره C کامل کنید. این مرحله گاهی اوقات پخش یا پخش نیز نامیده می شود. یک بازی ممکن است به سادگی انتخاب حرکات تصادفی یکنواخت باشد تا زمانی که بازی قطعی شود (مثلاً در شطرنج، بازی برنده، باخت یا مساوی می شود). پس انتشار: از نتیجه پخش برای به روز رسانی اطلاعات در گره های مسیر C به R استفاده کنید.

تحلیل بخش چهار findBestMove

- در این سوال به پیاده سازی

```
• def calculateScore(board, turn):
•     if checkWin(board):
•         if turn == player:
•             return 1
•         else:
•             return -1
•     else:
•         return 0.75
•
• def findBestMove(board):
•
•     root = TreeNode(board, opponent)
•     for i in range(695):
•         node = _selection_(root)
•         if not node.isFinalState():
•             node = _expansion_(node)
•             utility = _simulation_(node)
•             _backpropagation_(node, utility)
•     result = max(root.findNeighbor(),
•                 key=lambda s: s.totalCount / s.totalRollouts).action
•     return result
•
•
```

در تابع `calculateScore` با گرفتن دو پارامتر و بازگشت مقدار های مشخص برای برد و باخت و مساوی برمیگردانیم.
و در قسمت بعد با استفاده از چهار قسمت مونت کارلو تابع `findBestMove` را هوشمند کردیم و از حالت رندم بودن درآوردیم .

Conclusion •

- ۱ با استفاده از فایل `q2.py` و تست کردن برنامه در مجموع امتیاز ۵/۵ دریافت می شود.
- ۲ الگوریتم اولیه ی ما به طور کلی با شکست مواجه می شوند چون رندم است اما در این الگوریتم در حالت هایی بازی می کند که هوشمند است و حالات برد را افزایش داد.

عکس از فضای گرافیکی و تست کردن :

با اجرای دستورات

PS C:\Users\user\Desktop > python q2.py

می توانیم محیط گرافیکی بازی را ببینیم.

```
1 from random import choice
2 import os
3 # from math import log, sqrt
4 import math
5 import copy
6
7 player, opponent = 'X', 'O'
8
9 # Sara sadat Younesi // HW6 // DR.Mohammadi // 98533053
10
11
12 class TreeNode:
13     def __init__(self, board, player, parent=None, action=None):
14         self.board = board
15         self.player = player
16         self.totalRollouts = 0.00
17         self.totalCount = 0.00
18         self.parent = parent
19         self.action = action
20         self.children = None
21         self.ucb = -float('inf')
22
23     def findNeighbor(self):
24         if self.children is None:
25             return None
26         else:
27             return self.children[0]
```

Player : X , Agent: 0

```
0 X X
X 0 0
0 X X
```

Draw!

Press Enter to Exit...

```
2 from q2 import findBestMove
3
4
5 def test1():
6     board = [
7         ['X', 'X', '-'],
8         ['-', '0', '-'],
9         ['-', '-', '-']
10    ]
11    best_move = findBestMove(board)
12    assert best_move == [0,2]
13
14
15 def test2():
16     board = [
17         ['X', 'X', '0'],
18         ['-', '0', '-'],
19         ['X', '-', '-']
20    ]
21    best_move = findBestMove(board)
22    assert best_move == [1,0]
23
24
25 def test3():
26     board = [
27         ['X', 'X', '0'],
28         ['0', '0', '-'],
29         ['X', 'X', '-']
30    ]
31    best_move = findBestMove(board)
32    assert best_move == [1,2]
33
34
35 def test4():
36     board = [
37         ['X', '-', '0'],
38         ['-', '-', '-'],
39         ['-', '-', 'X']
40    ]
41    best_move = findBestMove(board)
42    assert best_move == [1,1]
```