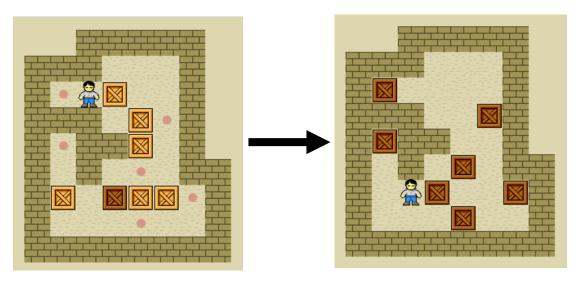
Formal Verification Final Project Yaniv Hajaj Maya Naor



Sokoban, Japanese for "warehouse keeper", is a transport puzzle created by Hiroyuki Imabayashi in 1980. The goal of the game is simple, the warehouse keeper must push the boxes to designated locations in the warehouse.

The warehouse is depicted as a grid with walls creating a labyrinth. The following are rules that must be respected:

- Warehouse keeper can only move horizontally or vertically in the grid, one cell at a time.
- Boxes can only be pushed, not pulled, into an empty space.
- Warehouse keeper and boxes cannot enter "wall" cells.
- Include a link to your GitHub repo in your PDF submission.

https://github.com/YanivHajaj/Formal-Verification-Final-Project/tree/main

Part 1

1. Define an FDS for a general $n \times m$ Sokoban board. Use XSB format to describe the board.

הלוח מתקבל בפורמט XSB לדוגמה:

ערך התחלתי של כל מיקום בלוח: נקבע מפורמט הקלט XSB על ידי מציאת הסמל (לדוגמה @ או +).

הלוח מיוצג על ידי מערך דו ממדי board שבתוכו שני מספרים שלמים, [עמודה][שורה] מייצגים את המיקום של כל אובייקט.

כל מספר שלם יכול לקבל ערכים מ-0 עד n-1 עבור שורות ו-0 עד m-1 עבור עמודות, כאשר n ו-m הם מספר השורות והעמודות בלוח בהתאמה.

('L', 'R', 'U', 'D') מייצג את כיוון התנועה move

הוספנו זוג סדור (DY,DX) = (תזוזה בציר אופקי, תזוזה בציר אנכי) לתוך סט התזוזות האפשריות movments שמתאים את המיקום החדש שאותו נבדוק ביחס למיקום הנוכחי.

```
transitions = '\t'
movements = {
    'l': (0, -1),
    'r': (0, 1),
    'u': (-1, 0),
    'd': (1, 0)
}
```

למשל אם נבחר ב-R אז יש התייחסות לבדיקה של המקום הבא בשורה (1=DX).

נגדיר FDS<mark>:</mark> משתנים V:

board[i][j] מייצג את סוג האלמנט בלוח Sokoban מייצג את סוג האלמנט בלוח אלמנט מתוך הסט:

Symbol	Definition
@	warehouse keeper
+	warehouse keeper on goal
\$	box
*	box on goal
#	wall
	goal
-	floor

move יכול לקבל את הערכים של כיוון התנועה 'L', 'R', 'U', 'D' וממנו נגזר סט movements התזוזות האפשריות movements. נשים לב שבעזרת movements נשים לב שבעזרת current_move נדע להוסיף√להחסיר את ההיסט הדרוש כדי לבדוק את המיקום board[i ± DX][j ± DY].

מעברים <mark>ρ:</mark>

עבור כל עמדת לוח (i, j) נגדיר את המצב הבא בהתבסס על המצב הנוכחי וכיוון התנועה.

המהלכים האפשריים עבור כל אריח בלוח (מקרה ותוצאה תואמת):

0. קיר (#): נשאר זהה למה שהיה ללא קשר למהלך:

```
# the current cell is a wall - can't change
if board[i][j] == '#':
    transitions += f'next(board[{i}][{j}]) := Wall;\n\t\t'
else:
    transitions += f'\n\t\tnext(board[{i}][{j}]) := \n\t\tcase\n'
```

(+), התא הבא (@) warehouse keeper .1 (@) warehouse keeper .1

התא נשאר זהה למה שהיה.

```
for currentMove, (dx, dy) in movements.items():
    1# the current cell is the WarehouseKeeper or KeeperOnGoal and the next cell is wall
    transitions += (
        f'\t\t\t(board[{i}][{j}] = WarehouseKeeper | board[{i}][{j}] = KeeperOnGoal) & move = {currentMove} & board[{i + dx}][{j + dy}] = Wall: board[{i}][{j}];\n')
```

(.): או מטרה (-) או מטרה (-) או מטרה (-) או מטרה (2.)

התא הופך לרצפה (-).

2# the current cell is WarehouseKeeper and the next cell is floor or goal transitions += (
 f'\t\t\tboard[{i}][{j}] = WarehouseKeeper & move = {currentMove} & (board[{i + dx}][{j + dy}] = Floor | board[{i + dx}][{j + dy}] = Goal) : Floor;\n')

- (-) או רצפה (-) או on goal warehouse keeper .3 מטרה (.):
 - התא הופך למטרה (.).

3# the current cell is KeeperOnGoal and the next cell is floor or goal
transitions += (
 f'\t\t\board[{i}][{j}] = KeeperOnGoal & move = {currentMove} & (board[{i + dx}][{j + dy}] = Floor | board[{i + dx}][{j + dy}] = Goal) : Goal;\n')

- on warehouse keeper או (@) warehouse keeper .4. (.), נע למטרה (.); נע למטרה (+), נע למטרה
 - .(+) on goal warehouse keeper התא הופך ל

4# the current cell is Goal and the WarehouseKeeper or KeeperOnGoal go this cell transitions += (
f'\t\tboard[{i}][{j}] = Goal & move = {currentMove} & (board[{i - dx}][{j - dy}] = WarehouseKeeper | board[{i - dx}][{j - dy}] = KeeperOnGoal) : KeeperOnGoal;\n')

- on warehouse keeper או (@) warehouse keeper .5. התא הנוכחי הוא ריצפה, goal (+), נע לריצפה (-):
 - .(@) warehouse keeper התא הופך ל

5# the current cell is Floor and the WarehouseKeeper or KeeperOnGoa go this cell

transitions += (

f't\t\tboard[{i}][{j}] = Floor & move = {currentMove} & (board[{i - dx}][{j - dy}] = WarehouseKeeper | board[{i - dx}][{j - dy}] = KeeperOnGoal) : WarehouseKeeper;\n')

התא הבא הוא (@) warehouse keeper .6 (@) או on goal warehouse keeper .6 (מ") או תיבה (\$) או תיבה (\$)

התא נשאר זהה למה שהיה.

If 8 c(1+2* dx (im(bard) ad 8 c(1+2* dy (im(bard))):

8 the current cell is the increased are repertional, the next cell is box or bondical and the next cell is wall, box or bondical transitions + (

Fitti(blord([i][[]]) = kerbonseteper | bord([i][[]]) =

- והתא (*) on goal התא הבא הוא תיבה (\$), התא הבא הוא (@) warehouse keeper .7 (@). הוא ריצפה (-) או מטרה (2X)
 - התא הופך לריצפה (-).
- on goal או תיבה (\$) או תיבה (+), התא הבא הוא תיבה (+) on goal warehouse keeper .8 : (-) או מטרה(.) (2X) והתא הבא
 - התא הופך למטרה (.).

the current cell is the Keeperdomonal, the next cell is box or boxinosal and the next cell is floor or Goal

**Transitions = **

f'\ti\thoard[(i)][(j)] = Keeperdomonal & move = {currentMove} & (board[(i + dx)][(j + dy)] = Box | board[(i + dx)][(j + dy)] = Box | board[(i + 2 * dx)][(j + 2 * dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + 2 * dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + 2 * dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + 2 * dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + 2 * dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + 2 * dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dy)] = Floor | board[(i + 2 * dx)][(j + dx

(*) on goal או תיבה (\$) או תיבה (\$), התא הבא הוא תיבה (\$) או תיבה (\$) on goal תיבה (\$), ותבה (\$), והתא הקודם היה warehouse keeper (@) או (@) או קיר (#), והתא הקודם היה on goal (+);

התא נשאר זהה למה שהיה.

9% the provious call is the hearn-to-seleger or Respectation, the current call is box or bookstal and the next call is wall, box or bookstal transitions = (

**Pittlt(bear([i])[i]) = Sox [bear([i])] = Sox [bear([i])] = Sox [bear([i])] = Sox [bear([i])][i] = Sox [bear([i])] = Sox [b

10. תיבה (\$), התא הבא הוא רצפה (-) או מטרה (.), והתא הקודם היה (a) warehouse keeper ((b) או (a)) warehouse keeper

.(@) warehouse keeper התא הופך ל

10 the current cell is box, the next cell is floor or goal, and the previous cell is Marchousekeeper or KeeperOnGool transitions ** (
f'lt\[t\tbord[i]][[j]] = Box & Bove = {currentMove} & (board[i + dx)][[j + dy]] = Floor | board[i + dx][[[j + dy]] = Gool) & (board[i - dx)][[j - dy]] = Marchousekeeper | board[i - dx][[[j - dy]] = KeeperOnGool) : Marchousekeeper\[n']

11. תיבה on goal), התא הבא הוא רצפה (-) או מטרה (.), והתא הקודם היה (1.) או on goal warehouse keeper (@) warehouse keeper

.(+) on goal warehouse keeper התא הופך

11* the current cell is box on goal, the next cell is floor or goal, and the previous cell is warehousekeeper or keeperonsoal
transitions ** (
**Tittitionar([(i)][(j)] = Boxomcoal & move = {currentwove} & (board[(i * dx)][(j * dy)] = rloor | board[(i * dx)][(j * dy)] = Goal) & (board[(i * dx)][(j * dy)] = Marehousekeeper | board[(i * dx)][(j * dy)] = Keeperonsoal) : Keeperonsoal);

**Tittitionar([(i)][(j)] = Boxomcoal & move = {currentwove} & (board[(i * dx)][(j * dy)] = rloor | board[(i * dx)][(j * dy)] = Goal) & (board[(i * dx)][(j * dy)] = Marehousekeeper | board[(i * dx)][(j * dy)] = Keeperonsoal);

**Tittitionar((i)][(j)] = Boxomcoal & move = {currentwove} & (board[(i * dx)][(j * dy)] = rloor | board[(i * dx)][(j * dy)] = Keeperonsoal);

**Tittitionar((i)][(j)] = Boxomcoal & move = {currentwove} & (board[(i * dx)][(j * dy)] = Roor | board[(i * dx)][(j * dy)] = Keeperonsoal);

**Tittitionar((i)][(j)] = Boxomcoal & move = {currentwove} & (board[(i * dx)][(j * dy)] = Roor | board[(i * dx)][(j * dy)] = Keeperonsoal);

**Tittitionar((i)][(j)] = Boxomcoal & move = {currentwove} & (board[(i * dx)][(j * dy)] = Roor | board[(i * dx)][(j * dy)][(j * dy)] = Roor | board[(i * dx)][(j * dy)][(j * dy)[(j * dx)][(j * dy)][(j * dy)][(j * dy)[(j * dx)][(j * dy)][(j * dy)[(j * dx)][(j * dx)][(j * dx)][(j * dx)[(j * dx)][(j * dx)][(j * dx)[(j * dx)

12. ריצפה (-), התא הקודם היה תיבה (\$) או תיבה (*) והתא שלפניו היה (-). ריצפה (+) on goal warehouse keeper או (@) warehouse keeper

התא הופך לתיבה (\$).

13. ריצפה (-), התא הקודם היה תיבה (\$) או תיבה on goal), והתא שלפניו היה (+) או (*) on goal warehouse keeper (@) warehouse keeper

התא הופך לתיבה on goal (*).

13# the current cell is goal, the previous cell is box or boxOnGoal, and the previous cell is keeper

transitions += (

f'\t\t\tansitions += (

f'\t\t\tansitions += (currentboxe) & (board[{i - dx}][{j - dy}] = Box | board[{i - dx}][{j - dy}] = BoxOnGoal) & (board[{i - 2 * dx}][{j - 2 * dy}] = KeeperOnGoal) : BoxOnGoal;\n')

או θ (כי זה לוח compassion=C ,justice=כפי שצויין בתרגול חזרה אין צורך בל כללי ולא מתחילים בהכרח ממקום ספציפי מוגדר).

- 2. Define a general temporal logic specification for a win of the Sokoban board.
- (*) או (+) או (*) האסטרטגיה לניצחון תהיה שבסופו של דבר לכל tile האסטרטגיה לניצחון יהפוך בסופו של דבר להיות קופסא על מטרה (*).

או באופן פורמלי: F(winning_state) כאשר ה winning_state או באופן פורמלי: מחרוזת הבנויה שהיו מטרה ורוצה לבדוק שהם הפכו ל box on goal:

```
# Initialize an empty string to store the goal conditions
goal_conditions = '''

DEFINE
    winning_state := ('''

# Iterate over the list of goals
for goal in goals:
    # Add the condition for this goal to the string
    goal_conditions += f"(board[{goal[0]}][{goal[1]}] = BoxOnGoal) & "
```

נשים לב שאנחנו נבדוק בקוד את השלילה : ((F(winning_state))! LTLSPEC שכן נרצה שיראה לנו את הדוגמה הנגדית לשלילה ואז בעצם יפתור לנו את המשחק בצעדי LRUD.

Part 2

1. Using Python, or another coding language, and your answers to Part 1, automate definition of given input boards into SMV models. These models should contain both the model and the temporal logic formulae defining a win.

ניתן לראות את הקוד בGITHUB (קישור בעמוד הראשון)

2. Run each of these models in nuXmv. Indicate the commands you used to run nuXmv, as well as screenshots of the nuXmv outputs.

ובאופן רגיל) ומציג BDD SAT רץ על שלושת האפשרויות (בעזרת NUXMV רץ על שלושת האפשרויות של כל אחד מהם.

יש לשים לב כי עבור ההרצה של SAT יש להכניס ערך K המהווה את מספר הצעדים SAT יש לשים לב כי עבור ההרצה של העדים אזי יעצור) המקסימלי שהמודל ינסה לפתרון (אם לא מצא פתרון ב

<mark>כדי להריץ את Nuxmv על לוח:</mark>

יש צורך להכניס PATH של לוח קלט (בפורמט XSB) במקום המתאים:

```
# Define the path to your file
path = r'C:\Users\yaniv\OneDrive - Bar-Ilan University\Desktop\formal verification\board.txt'
```

run_nuxmv הקוד אוטומטית מריץ את שלושת האפשרויות על ידי הפונקציה ו-BDD/SAT/regular) MODE הפונקציה מקבלת את שם הקובץ שעתיד לרוץ, את

```
173 edef run_nuxmv(model_filename, engine=None, k=None):...
```

כעת יש להכניס את הנתיב לתקייה שדרכה מריצים קבצי Nuxmv במחשב האישי, התכנית מחליפה את עבודתה לתקייה זו כדי להריץ את הקובץ SMV.

```
os.chdir(r'C:\Users\yaniv\OneDrive - Bar-Ilan University\Desktop\nuXmv-2.0.0-win64\bin')
```

לשים לב שיש להחליף את אותו הנתיב בפונקציה createSMVfile

```
# Specifying the path

path = r'C:\Users\yaniv\OneDrive - Bar-Ilan University\Desktop\nuXmv-2.0.0-win64\bin'
```

עבור כל האופציות קוד הPython מכין את הקובץ SMV עבור כל האופציות קוד הרצה ראשונה הרצה רגילה:

```
# run non interactive mode
run_nuxmv("sokoban.smv")
print_solution("sokoban.out", "regular")
print("\n\n")
```

את הקובץ subproces מתבצעת בנייה של תהליך

base_command עבור הרצות נוספות יש צורך במוד אינטרקטיבי לכן קודם נבנה** **SAT או BDD כתלות באם זה

ריצה שנייה MODE BDD

```
# run BDD mode
run_nuxmv("sokoban.smv", "BDD")
print_solution("sokobanBDD.out", "BDD")
print("\n\n")
```

מכניסה באופן אינטרקטיבי קלטים לתוך התכנית Nuxmv בפורמט הנכון לBDD:

```
elif engine == "BDD":
    nuxmv_process.stdin.write("go\n")
    nuxmv_process.stdin.write("check_ltlspec\n")
    output_filename = model_filename.split(".")[0] + "BDD.out"
```

ריצה שלישית MODE SAT (מבקשת שהמשתמש יכניס קלט)

מכניסה באופן אינטרקטיבי קלטים לתוך התכנית Nuxmv בפורמט הנכון ל

```
# Send commands based on the engine type
if engine == "SAT":
    nuxmv_process.stdin.write("go_bmc\n")
    nuxmv_process.stdin.write(f"check_ltlspec_bmc -k {k}\n")
    output_filename = model_filename.split(".")[0] + "SAT.out"
```

ולבסוף כדי לצאת מהתכנית רושמת באופן אינטרקטיבי

```
# Quit the nuXmv process
nuxmv_process.stdin.write("quit\n")
```

K מבקשת שהמשתמש יכניס קלט) Iterative Solving MODE ריצה אחרונה ומניחה שכל איטריציה לא לוקחת יותר מ20 צעדים מטעמים של זמן ריצה)

```
outputfile, itertime = run_nuxmv("sokoban.smv", "SAT", 20)
```

בגישה האיטרטיבית שמרנו את כל אריחי המטרה במערך. רצנו על כל אריחי המטרה בלולאה ועבור כל איטריציה בלולאה החלפנו את כל אריחי המטרה באריחים רגילים חוץ ממטרה בודדת שאותה רצינו להשיג.

עד SAT עד 20=K ואז שמרנו את הלוח החדש שהתקבל וביצענו את אותם שלבים כאשר הלוח החדש שעליו נעבוד הוא הלוח מסוף האיטרציה הקודמת:

```
# remove goals from the board
for goal in goals:
    if board[goal[0]][goal[1]] == '+':
        board[goal[0]][goal[1]] == '0'
    elif board[goal[0]][goal[1]] == '.':
        board[goal[0]][goal[1]] == '*':
        board[goal[0]][goal[1]] == '$'
```

```
index = 1
for goal in goals:
    print(f"iteration number {index} ")
    index = index +1
    if board[goal[0]][goal[1]] == '@':
        board[goal[0]][goal[1]] = '+'
    elif board[goal[0]][goal[1]] == '-':
        board[goal[0]][goal[1]] = '.'
    elif board[goal[0]][goal[1]] == '$':
        board[goal[0]][goal[1]] = '*'
    print_board(board)
    createSMVfile(board)
    outputfile, itertime = run_nuxmv("sokoban.smv", "SAT", 20)
    totaltime = totaltime + itertime
    currentmoves = print_solution(outputfile, "SAT")
    solution.append(currentmoves)
    with open(outputfile, 'r') as file:
        lines = file.readlines()
```

- 2. Run each of these models in nuXmv. Indicate the commands you used to run nuXmv, as well as screenshots of the nuXmv outputs.
- 3. For each board, indicate if it is winnable. If it is, indicate your winning solution in LURD format.

בסעיף הקודם ביקשו גם קבצי Nuxmv Outputs לכן עבור כל לוח נראה את הפתרון בסעיף הקודם ביקשו גם קבצי לוח מופיעים בתיקייה בSMV בבצי ה SMV אותם כאן כיוון שהם ארוכים מאוד.

(ברור שפתיר GAMEBOARD-2



```
the temporal logic formula used is: winning_state := ((board[1][3] = BoxOnGoal)

Output saved to sokoban.out
Performance of the None run: 0.07185125350952148

the solution of this board for the regular run is: ['l', 'r']

Output saved to sokobanBDD.out
Performance of the BDD run: 0.058336734771728516

the solution of this board for the BDD run is: ['l', 'r']

please enter number of steps for SAT run10

Output saved to sokobanSAT.out
Performance of the SAT run: 0.04074430465698242

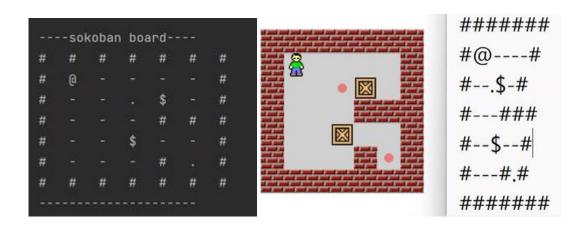
the solution of this board for the SAT run is: ['r']
```

(לא פתיר) GAMEBOARD-2



```
File sokoban.smv has been created in C:\Users\mayan\OneDrive\הוות השבודה השבוד
```

(אין פתרון כי לא יכול לדחוף את הקופסא התחתונה למטרה) GAMEBOARD-3



(פתיר) GAMEBOARD-3



```
Output saved to sokoban.out
Performance of the None run: 884.5622553825378

the solution of this board for the regular run is: ['l', 'r', 'u', 'd', 'r', 'l', 'd']

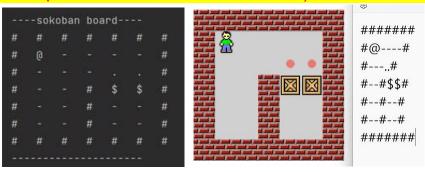
Output saved to sokobanBDD.out
Performance of the BDD run: 844.0470674037933

the solution of this board for the BDD run is: ['l', 'r', 'u', 'd', 'r', 'l', 'd']

please enter number of steps for SAT run20
Output saved to sokobanSAT.out
Performance of the SAT run: 0.432020902633667

the solution of this board for the SAT run is: ['d', 'u', 'r', 'l', 'u', 'd', 'l']
```

(לא פתיר, אי אפשר להגיע מתחת לקופסאות) GAMEBOARD-5



```
the temporal logic formula used is: winning_state := ((board[2][4] = BoxOnGoal) & (board[2][5] = BoxOnGoal)

Output saved to sokoban.out

Performance of the None run: 0.7354826927185059

there is no solution for the regular run

Output saved to sokobanBDD.out

Performance of the BDD run: 1.0947654247283936

there is no solution for the BDD run

please enter number of steps for SAT run |
Output saved to sokobanSAT.out

Performance of the SAT run: 0.9601466655731201

there is no solution for the SAT run

Output saved to sokobanSAT.out
```

(לא פתיר, יש חדר שלם שאי אפשר להגיע אליו ולדחוף) GAMEBOARD-6

```
the temporal logic formula used is: winning_state := ((board[2][4] = BoxOnGoal) & (board[2][5] = BoxOnGoal)

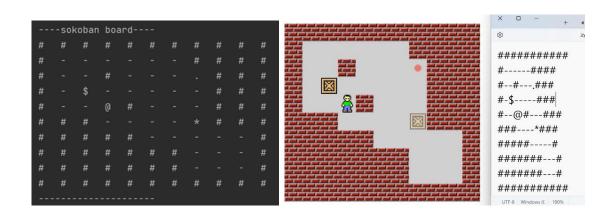
Output saved to sokoban.out
Performance of the None run: 0.7141892910003662
there is no solution for the regular run

Output saved to sokobanBDD.out
Performance of the BDD run: 0.8431363105773926
there is no solution for the BDD run

please enter number of steps for SAT run:0

Output saved to sokobanSAT.out
Performance of the SAT run: 0.9627974033355713
there is no solution for the SAT run
```

קטן מ20 כדי שלא K פתיר, המפה גדולה לכן הסתכלנו רק על) GAMEBOARD-7 יחפש דוגמה לפתרון שהיא מאוד ארוכה וזמן הריצה יהיה ארוך מדי



```
File sokoban.smv has been created in C:\Users\mayan\OneDrive\הובודה מתבודה מתבודה מתבודה מתבודה מתבודה מתבודה מתבודה מתבודה ווליטים מתבודה מת
```

Part 3

1. Measure performance of nuXmv's BDD and SAT Solver engines on each of the models.

בצילומי מסך בPART2 ניתן לראות זמני ביצועים בשניות בכל אחד מהלוחות (חוץ מלוח מספר 7 שזמן הריצה שלו היה ארוך מדי בפתרון שהוא לא מוגבל בצעדים)

דרך NUXMVהמדידה של הזמנים נעשתה על ידי דגימת הזמן לפני הרצת קובץ הNUXMV הפייתון ולאחר סיום הרצת הקובץ דגמנו את הזמן שנית וחיסרנו בין הסוף להתחלה:

```
createSMVfile()
# run non interactive mode
timer1 = time.time()
run_nuxmv("sokoban.smv")
timer2 = time.time()
print(f"Performance of the regular run: {timer2 - timer1}")
# run BDD mode
timer1 = time.time()
run_nuxmv("sokoban.smv", "BDD")
timer2 = time.time()
print(f"Performance of the BDD run: {timer2 - timer1}")
# run SAT mode
k = input("please enter number of steps for SAT run")
timer1 = time.time()
run_nuxmv("sokoban.smv", "SAT", k)
timer2 = time.time()
print(f"Performance of the SAT run: {timer2 - timer1}")
```

2. Compare the performance of the two engines. Is one engine more efficient than the other?

חישוב באמצעות SAT יעיל יותר כיוון שהוא בהכרח מוצא את הפתרון הקצר ביותר (בניגוד לריצת BDD שיכולה להוסיף צעדים מיותרים שלא מקדמים את הלוח לפתרון- לדוגמא יכול לעשות כמה צעדים לכיוון קיר שלא מקדמים את השחקן לשום מקום.) בנוסף זמן הריצה שלו קצר יותר בגלל ההגבלה בכמות הצעדים. בהרצות מסויימות (לוח מספר 4 או לוח 7) הוא רץ בשניות בודדות במקום בחצי שעה שלקח BDD.

Part 4

1. Break the problem into sub-problems by solving the boards iteratively. For example, solve for one box at a time. Indicate the temporal logic formulae used for each iteration.

בסעיף זה נבצע גישה איטרטיבית כך שנפתור כל מטרה בודדת אחת אחרי השנייה. ניתן לראות בכל לוח מה temporal logic של האיטרציה הספציפיצית כמו גם את זמני הריצה של האיטרציה וזמני ריצה כוללים של סך האיטרציות.

2. Indicate runtime for each iteration, as well as the total number of iterations needed for a given board.

עבור כל לוח ניתן לראות למעלה בתמונה את מספר האיטרציה ולאחר סיום את מספר האיטרציות הכולל וזמני ריצה כוללים. (בחרנו כמה לוחות לדוגמה)

GAMEBOARD-1



(אין פתרון כי לא יכול לדחוף את הקופסא התחתונה למטרה) GAMEBOARD-3

נשים לב שבמקרה זה את המטרה הראשונה אפשר לקיים, ניתן לראות שהBOX העליון ניתן לפתירה.. אך שהתנאי הלוגי מבקש את המטרה התחתונה אין פתרון:

- יש 4 מטרות ולכן נקבל פתרון לאחר 4 איטרציות. GAMEBOARD-4

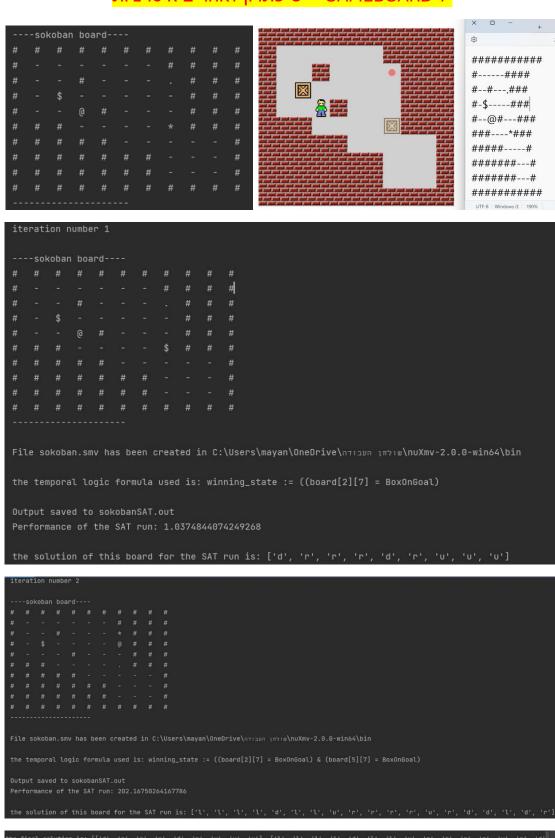
בכל שלב, כאשר בכל שלב נוסף תא temporal logic בצילומים ניתן לראות גם את בנוסף שמכיל מטרה.

```
iteration number 4
----sokoban board----
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # - - @ * #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #
# # # # # # # #

File sokoban.smv has been created in C:\Users\mayan\OneDrive\atlaba \tag{mz}\mayan\OneDrive\atlaba \tag{mz
```

```
the final solution is: [['u'], ['d', 'l'], ['r', 'r'], ['l', 'd']]
total number of iterations is 4
total time for a given board is 0.8090331554412842
```

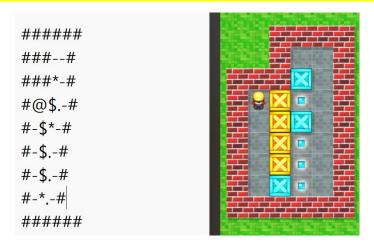
יש פתרון לאחר 2 איטרציות - GAMEBOARD-7



קיבלנו פתרון פחות יעיל גם מבחינת מספר צעדים, וגם מבחינת זמן החישוב.

3. Test your iterative solution on larger more complex Sokoban boards.

לקחנו לוח עם 7 מטרות, והרצנו אותו בצורה איטרטיבית וגם באמצעות SAT



```
iteration number 1
----sokoban board----
# # # # # # # #
# # # - - #
# # # * - - #
# @ $ - - #
# - $ $ - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $ - - #
# - $
```

```
the final solution is: [[], ['r'], [], ['l', 'd', 'd', 'r'], [l', 'd', 'r'], [], ['l', 'd', 'r', 'l', 'u', 'u', 'u', 'u', 'r', 'd', 'd']] total number of iterations is 7 total time for a given board is 5.958451747894287
```

ניתן לראות כי בצורה האיטרטיבית (סה"כ 5.99 שניות) קיבלנו פתרון בזמן יותר קצר בצורה משמעותית ביחס לSAT (173.01 שניות), אבל האיטרטיבי (20 צעדים) לא הפתרון האופטימלי מבחינת כמות צעדים ביחס לSAT (18 צעדים בלבד).