حل سودوکو به روش بازگشت به عقب
گرداورندگان: ایمان شیروی، سجاد سالمی، نگار فرهنگ
استاد: دکتر زارعپور
1

ساختمان داده:

ما این مساله را به صورت بازگشتی وبا استفاده از لیست دو بعدی حل کردیم. یعنی در یک جدول دو بعدی مقادیر مشخص را عددی (بین -9) قرار دادیم و مقادیر نامشخص را -90) قرار دادیم و با استفاده از الگوریتم بازگشتی این مساله را حل کردیم.

الگوريتم:

از الگوریتم بازگشتی استفاده شده است. الگوریتم بازگشتی استفاده شده به گونه ای است که به ترتیب در خانه های خالی عددی بین ۱ تا ۹ قرار میدهد و برای هر کدام از اعداد بررسی میکند که آیا این عدد قوانین سودوکو را رعایت میکند یا نه اگر حداقل یکی از اعداد، قوانین را رعایت نکرد الگوریتم متوقف می شود و جدول غیر قابل حل کردن است.

کد:

تابع get_input : مقادیر را مانند مثال به صورت سطری دریافت میکند. کاربر باید از (.) برای نمایش خانه های خالی و از (9_1) برای خانه های پر استفاده کند در اخر تابع مقادیر (.) را به (9_1) تبدیل میکند و درون یک لیست دو بعدی قرار میدهد.

```
def get_input():
    """Get the Puzzle in one line format.
    Example's:
    - ....49..2
    - .5.4...."""
    board = []
    print("Enter puzzle in one line format:\n")
   for i in range(9):
       i = input(">")
       tmp = []
        for j in i:
            if j ==".":
                tmp.append(0)
            else:
                tmp.append(int(j))
        board.append(tmp)
    return board
```

تابع print_bord : لیست دوبعدی که مقادیر برد در آن قراردارد را دریافت میکند و آن را به یک فرم زیبا چاپ میکند.

تابع is_right : بررسی میکند که ایا عدد داده شده ی (x) در سطر یا ستون لیست (bord) وجود دارد یا نه.

همچنین بررسی میکند که در هر سطر و ستون (3*3) از هر عدد (9_1) فقط یکی امده باشد و قوانین سودوکو رعایت شده باشد و اگر قوانین رعایت نشده باشد مقدار (false) برمیگرداند.

```
def is_right(board, row, column, x):
    """check if x is valid for the cell in the given `row` and `column`"""
    # check row and column
    if x in board[row]:
        return False

for i in range(9):
        if board[i][column] == x:
            return False

# check the smaller square
    row_s = 3 * (row // 3)
    column_s = 3 * (column // 3)
    for i in range(row_s, row_s + 3):
        if board[i][j] == x:
            return False
    return True
```

تابع empty: به دنبال خانههای خالی در لیست میگرده و اگر خانه ای خالی پیدا کرد شاخص های سطر و ستون آن خانه را برمیگرداند و اگر خانه ای خالی نبود '-'،'-' را برمیگرداند.

تابع solver: تابع اصلی است که مساله را به صورت بازگشتی حل میکند یعنی در هر خانه خالی (x) را به ترتیب از bord قرار (2_9) قرار میدهد و قوانین سودوکو را بررسی میکند اگر درست بود مقدار x را در خانه مورد نظر در لیست bord قرار میدهد و اگر هیچ عددی درون ان خانه به صورت درست قرار نگرفت مقدار false را برمیگرداند که نشان دهنده عدم موفقیت در حل سودوکو است.

تابع runner: تابعی است که ابتدا ورودی را با استفاده از تابع get_input دریافت کرده و سپس با فراخوانی تابع حل کننده سودوکو تلاش میکند پازل را حل کند. اگر مقدار برگردانده شده هر چیزی بجز false بود آنگاه متوجه می شود که سودوکو حل شده است جواب پایانی یا همان سودوکو حل شده را با استفاده از تابع print_board چاپ میکند و در صورتی که نتوانست سودوکو را حل کند، در ترمینال این موضوع را اطلاع داده و برنامه به پایان می رسد.

```
def runner():
    board = get_input()
    result = solver(board)
    if result :
        print("HUH i solve it. i guess im brilliant :/")
        print_board(board)
    else:
        print("cant solve it.")
```

ييچيدگي زمان:

برای محاسبه پیچیدگی زمان بدترین حالت ممکن را در نظر میگیریم که در اینجا می شود 0 (اعداد 0 تا 0) بار صدا زدن تابع به صورت بازگشتی. در این صورت برای درجه های مختلف سختی سودوکو این زمان متفاوت است ولی همگی از فرمول $O(9^m)$ پیروی می کنند که m تعداد خانه های خالی در جدول می باشد.

- خیلی ساده : (10^9)O
 - ساده : (15/9)
 - متوسط: (9^27)
 - سخت: (9^42)
- خيلي سخت: (60^9)

* لازم به ذکر است که در هر حالت میانگین تعداد خانه خالی محاسبه شده است.

باید اشاره کرد که در عمل، زمان حل بسیار میتواند سریعتر باشد با توجه به موقعیت های خانه های پر در جدول و بدترین حالت های در نظر گرفته شده به ندرت دیده میشوند. پیچیدگی زمان این الگوریتم با افزایش تعداد خانههای خالی به سرعت افزایش پیدا میکند که دلیل آن زیاد شدن تهداد احتمالهای اعداد برای خانههای جدید است.

پیچیدگی فضا:

در این الگوریتم دو فضا مطرح می شود:

• فضای ثابت برای ذخیره ورودی: از آنجا که این مقدار وابستگی به داده گرفته شده از کاربر ندارد و ثابت است، ییچیدگی زمانی (O(1) را به خودش اختصاص می دهد.

• فضای استفاده شده برای فراخوانی تابع به صورت بازگشتی: تابع به صورت بازگشتی فراخوانی میشود و این مقدار ارتباط مستقیمی با تعداد خانههای خالی دارد چرا که بیشترین میزان حافظه تخصیص داده شده زمانی است که تابع بازگشتی به اندازه تعداد خانههای خالی فراخوانی شوند پس پیچیدگی زمانی این بخش (O(m) است که تعداد خانههای خالی است.

که در کل پیچیدگی فضای این الگوریتم برابر است با O(m).