مستندات پروژه: پیادهسازی حلکننده بازی فوتوشیکی با CSP استفاده از

مقدمه ۱

میپردازد. بازی فوتوشیکی یک پازل (Futoshiki) این پروژه به پیادهسازی یک حلکننده هوشمند برای بازی فوتوشیکی پر n = 1 انجام می شود. هدف این است که خانههای جدول با اعداد n = 1 مناطقی عددی است که در یک شبکه مربعی شوند، به طوری که هر عدد فقط یک بار در هر سطر و ستون ظاهر شود و همچنین محدودیتهای نابرابری (کوچکتر/بزرگتر) بین خانههای مجاور رعایت گردند. این مسئله به خوبی می تواند به عنوان یک مسئله ارضای محدودیتها (Constraint Satisfaction Problem - CSP) محدودیتها

۲. مدلسازی فوتوشیکی به عنوان CSP

:، عناصر زیر تعریف می شوند CSP برای مدل سازی بازی فوتوشیکی به عنوان یک

- تشان داده (r,c)هر خانه از جدول فوتوشیکی یک متغیر است. هر متغیر با یک تاپل (r,c) متغیرها فرتوشیکی یک متغیر است. شماره سنون است c میشود که بشماره سطر و c میشود که
- (Constraints):
 - All-Different:
 - در هر سطر، تمام خانه ها باید مقادیر متمایزی داشته باشند: محدودیت های سطری •
 - در هر ستون، تمام خانه ها باید مقادیر متمایزی داشته باشند: محدودیت های ستونی •
 - بین برخی خانههای مجاور، محدودیتهای :(Inequality Constraints) محدودیتهای نابرابری دوجود دارد که باید رعایت شوند. این محدودیتها به صورت () "یا "بزرگتر از (\$)" "کوچکتر از باشد حیا \times میتواند \times 0 میشوند که (\times 1 , \times 1) سه تایی باشد حیا \times 3 میتواند میشوند که (\times 2 , \times 3) سه تایی

الگوریتمها و تکنیکهای بیادهسازی ۳.

به عنوان پایه استفاده میکند و سپس آن را با (Backtracking Search) این پروژه از الگوریتم جستجوی عقبگرد برای بهبود کارایی تقویت میکند CSP تکنیکهای پیشرفتهتر

۳/۱. جستجوی عقبگرد (Backtracking Search)

است که به صورت بازگشتی، متغیرها را یکی یکی (Depth-First Search) این الگوریتم یک جستجوی عمق-اول مقدار دهی میکند. اگر یک مقدار دهی منجر به نقض محدودیت شود، الگوریتم به عقب برگشته و مقدار دیگری را امتحان میکند.

(Inference Techniques) تکنیکهای استنتاج

برای کاهش فضای جستجو و کشف سریعتر ناسازگاریها

• بررسی رو به جلو (Forward Checking - FC):

- دامنههای متغیرهای همسایه Forward Checking، (x = v) پس از هر مقداردهی به یک متغیر (y) میکند (y).
- های روجود داشته باشد که با ۱۹گر مقداری در دامنه $_{\rm X}$ در $_{\rm Y}$ روجود داشته باشد که با ۱۹گر مقداری در دامنه $_{\rm X}$ در دامنه Different .حذف می شود $_{\rm Y}$ یا نابر ابری)، آن مقدار از دامنه .
- اگر دامنه هر متغیر همسایه پس از این حذف ها خالی شود، نشان دهنده ناسازگاری است و الگوریتم
 یلافاصله عقبگرد میکند
- در این پروژه، :کاربرد در Forward Checkingدر این پروژه، :کاربرد در CSPSolver و قبل از ادامه جستجو فراخوانی میشود

• (Arc Consistency - AC-2):

- که با هم محدودیت دارند، و (xi, xj) این تکنیک اطمینان حاصل میکند که برای هر جفت متغیر (xi, y) وجود دارد که جفت (xi, y) وحود دارد که جفت (xi) و در دامنه (xi, y) مدر دامنه (xi, y) وجود دارد که جفت (xi) و افت نشود، و افت نشود، (xi) و افت نشود، (xi) و افت نشود، و افت نشود،
- اعمال می شود تا زمانی (Constraints) این فرآیند به صورت تکراری بر روی یک صف از قوسها دیمال می شود تغییر نکند یا یک دامنه خالی شود
- **:کاربرد** ه

 - پس از هر مقدار دهی موفقیت آمیز به :(Constraint Propagation) انتشار محدودیتها میتواند دوباره اجرا شود تا تأثیر این مقدار دهی بر روی سایر دامنه ها میتواند دوباره اجرا شود تا تأثیر این مقدار دهی بر روی سایر دامنه ها زودتر شناسایی شوند

(Variable and Value Ordering Heuristics) هيوريستيکهای انتخاب متغير و مقدار .٣/٣

این هیو ریستیکها بر ای بهبو د کار ایی جستجو استفاده میشوند:

• Minimum Remaining Values (MRV - متغير با كمترين مقادير باقيمانده:

- در هر مرحله از جستجو، متغیری انتخاب می شود که کوچکترین دامنه (کمترین تعداد مقادیر ممکن) را دار د
- این هیوریستیک به دنبال "سخت ترین" متغیر است. با حل کردن متغیر های سخت تر در ابتدا، :منطق دا احتمال کشف بنبست ها در مراحل اولیه جستجو افزایش مییابد و از هدر رفتن زمان در شاخه های بینتیجه جلوگیری میشود

• Least Constraining Value (LCV - محدودکننده):

- این هیوریستیک سعی میکند "آسان ترین" مقدار را انتخاب کند. با انتخاب مقادیری که بیشترین :منطق کرینه ها را بر ای متغیر های آینده باقی میگذارند، احتمال اینکه به بنبست برسیم و نیاز به عقبگرد داشته گزینه ها را بر ای متغیر های آینده باقی میگذارند، احتمال اینکه به بنبست برسیم و نیاز به عقبگرد داشته مییابد

ساختار پروژه ۴.

بپروژه به چندین فایل پایتون تقسیم شده است که هر یک مسئولیت های خاصی را بر عهده دارند

• futoshiki board.py:

ه نمایانگر و ضعیت فعلی جدول فوتو شیکی است FutoshikiBoardکلاس

- o ردامنههای هر خانه) و domains، (خانههای جدول) نگهداری inequality constraints.
- o برگرداندن مقداردهی) _{unassign}، (مقداردهی) برای _{o unassign} برای وزیرداندن مقداردهی) از بررسی is_consistent (گرفتن متغیرهای خالی) وزیرسی زگرفتن همسایهها) وزیرسی رود (گرفتن همسایهها) و ورود neighbors (گرفتن همسایهها)
- o برای نمایش بصری جدول منافظ مند

heuristics.py:

- o پیادهسازی تابع select unassigned variable mrv برای انتخاب متغیر با استفاده از MRV.
- order domain values lcv برای مرتبسازی مقادیر دامنه با استفاده از LCV.

• inference.py:

- o برای اجرای forward_check برای اجرای Forward Checking.
- . است AC-2 که یک مرحله اصلی در revise پیادهسازی تابع
- o براى اجراى الگوريتم ac2 براى الجراى تابع Arc Consistency.

• csp_solver.py:

- o که موتور اصلی حلکننده CSPSolverکلاس .
- که نقطه شروع حل است solve پیادهسازی متد
- که هسته الگوریتم را تشکیل می دهد backtracking search پیادهسازی مند بازگشتی ن
- . در فرآیند جستجو LCVو Forward Checking ، AC-2 ، MRV منطق ادغام
- و زمان اجرا backtracksشمارش تعداد و

• futoshiki solver.py:

- فایل اصلی و نقطه ورود برنامه ٥
- (بدون نیاز به ورودی کاربر) hardcoded حاوی تعریف پازلهای فوتوشیکی به صورت د
- و "بهینه" (با همه تکنیکها) (backtracking فقط) "در دو حالت "ساده CSPSolverفراخوانی د
- نمایش خروجیهای متنی شامل جدولهای مقایسه زمان و تعداد برگشتها 🕝
- یر ای مقابسه بصری ز مان و تعداد باز گشتها _{matplotlib} افزودن قابلیت رسم نمودار با استفاده از م

نحوه اجرا ۵.

برای اجرای پروژه

نصب پیشنیازها 1.

Bash

pip install matplotlib

- 2. تمام فایلهای پایتون : نخیره فایلهای (futoshiki_board.py, heuristics.py, inference.py, csp_solver.py, futoshiki_solver.py) در ا در یک پوشه قرار دهید.
- : از طریق ترمینال یا خط فرمان، به پوشه پروژه رفته و دستور زیر را اجرا کنید **:اجر**ا . 3

Bash

python futoshiki solver.py

را حل کرده و نتایج را در کنسول و به $futoshiki_solver.py$ برنامه به صورت خودکار پازلهای تعریف شده در .صورت نمودار نمایش خواهد داد

خروجی پروژه .۶

:خروجی پروژه شامل موارد زیر است

- برای هر پازل، وضعیت اولیه و در صورت یافتن راهحل، جدول حل شده نمایش داده می شود: حل کامل جدول •
- . گزارش عملکرد در کنسول
 - . زمان سپری شده برای هر دو نسخه حلکننده (ساده و بهینه)
 - ررای هر دو نسخه (Backtrack Count) تعداد برگشتها و
 - یک جدول مقایسه ای خلاصه از زمان و تعداد برگشتها برای هر یازل 🕝
 - نتیجه گیری متنی در مورد عملکرد بهتر حل کننده بهینه (معمو لاً سریعتر با برگشتهای کمتر) و
- نمودارهای مقایسهای
 - :جداگانه نمایش داده می شود (Bar Chart) بر ای هر پازل، دو نمودار میله ای
 - .نمودار مقایسه زمان حل (بر حسب ثانیه)
 - . نمو دار مقایسه تعداد برگشتها
 - این نمودار ها به صورت بصری برتری حلکننده بهینه را در کاهش زمان و تعداد جستجو نشان میدهند و