



دانشگاه صنعتی امیرکبیر
(پلی تکنیک تهران)
دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

گزارش پروژه اول

مبانی و کاربردهای هوش مصنوعی

نگارش

آرش حاجی صفی - ۹۶۳۱۰۱۹

دی ۱۳۹۹

فرموله‌سازی مسئله:

برای توضیح نحوه فرموله‌سازی مسئله، ابتدا باید کلاس‌هایی که پیاده‌سازی نموده‌ام را شرح دهم. تمامی کلاس‌ها و متدهایی که مربوط به خود مسئله هست (فارغ از نحوه پیاده‌سازی الگوریتم جستجو)، در فایل `data_structure.py` قرار داده شده‌اند و در مابقی فایل‌ها `import` شده‌اند. در ادامه به توضیح این موارد که برای فرموله‌سازی مسئله به کار رفته‌اند می‌پردازم:

کلاس Card:

برای هر کارت در مسئله اصلی، یک شیء از این نوع ساخته می‌شود. هر شیء این کلاس دارای فیلدهای `number` و `color` می‌باشد که به ترتیب شماره و رنگ یک کارت را مشخص می‌کند.

کلاس State:

هر شیء این کلاس یک وضعیت ممکن در بازی را نشان می‌دهد. این کلاس دارای فیلد `rows` است که یک آرایه دو بعدی است و هر ردیف آن، لیستی از کارت‌های (اشیاء از جنس کلاس Card) موجود در آن ردیف در بازی اصلی است.

کلاس Node:

هر شیء این کلاس معدل یک گره در طول اجرای الگوریتم می‌باشد. این کلاس دارای فیلدهای `state` (وضعیت بازی در گره موجود را نشان می‌دهد)، `parent` (مشخص می‌کند کدام گره این `node` را ایجاد کرده)، `action` (مشخص می‌کند در نهایت برای رسیدن به گره هدف، برای این گره کدام عملیات انجام شده تا به گره بعد در مسیر مورد نظر تا هدف برسیم)، `par_action` (مشخص می‌کند والد این گره با کدام عملیات این `node` را ایجاد کرده)، و `cost` (هزینه را که در این مسئله عمق گره فعلی است، مشخص می‌کند) می‌شود.

کلاس Node_H:

دقیقاً از همان کلاس Node ارث بری می‌کند و فیلدهای `heuristic` (مقدار هیوریستیک برای گره را مشخص می‌کند) و `f` (همان تابع $f = \text{heuristic} + \text{cost}$ است) را به آن اضافه می‌کند. هدف از ایجاد این کلاس صرفاً برای سوال سوم می‌باشد.

همچنین این کلاس شامل متد `calculate_heuristic()` هم می‌شود که کار محاسبه هیوریستیک برای گره از این نوع که آنرا صدا بزنند می‌شود و نحوه محاسبه آنرا در توضیحات سوال سوم ارائه می‌دهم.

کلاس Action:

معادل یک `action` برای جابجایی از یک `state` به `state` دیگر است. شامل دو فیلد `first_row` و `second_row` می‌شود و مشخص می‌کند که عملیات مورد نظر به این صورت است که آخرین کارت از ردیف `first_row` را در بازی برداریم و آنرا در انتهای ردیف `second_row` قرار دهیم.

متدها:

متد `get_all_actions(node)`: شیء از جنس `Node` را ورودی می‌گیرد و یک لیست از تمام اشیاء `Action` ممکن مطابق با چیزی که در تعریف پروژه گفته شده بر می‌گرداند.

متد `init_game(file_name)`: رشته ای از نام فایل مورد نظر که تعریف حالت ابتدایی بازی در آن مطابق فرمت ورودی صورت پروژه قرار دارد را می‌گیرد و خط اول را می‌خواند و تعداد ردیف‌ها، تعداد رنگ‌ها، و تعداد کارت‌های موجود از هر رنگ را استخراج می‌کند و در سه متغیر `global` به نام‌های `rows_num`, `colors_num`, `cards_num` ذخیره می‌کند؛ سپس ادامه فایل را خط به خط می‌خواند و هر ورودی موجود در هر ردیف را تبدیل به یک شیء از جنس `Card` می‌کند و نهایتاً یک شیء از جنس `State` بر می‌گرداند که وضعیت اولیه بازی را مشخص می‌کند.

متد `goal_test(state)`: یک شیء از جنس `State` را می‌گیرد و مطابق با تعریف پروژه، آزمون هدف را روی آن اجرا می‌کند و نسبت به اینکه این حالت هدف است یا نه، `True` یا `False` برمی‌گرداند.

متد `get_solution(node)`: یک `Node` را ورودی می‌گیرد و مسیری از ریشه تا رسیدن به این گره را به صورت آرایه‌ای از `Node`ها درست می‌کند و برای هر کدام `action`ی که باید انجام دهند تا این مسیر طی شود را مشخص می‌کند و برمی‌گرداند.

متد `calculate_state(state, action)`: یک شیء از جنس `State` را بر می‌گرداند که حالتی از بازی است که با انجام عملیات `action` روی حالت `state` که ورودی‌های این تابع هستند، به آن خواهیم رسید.

نحوه پیاده‌سازی الگوریتم‌ها:

سوال اول:

الگوریتم `BFS` سوال اول در فایل `Q1.py` پیاده‌سازی شده‌است، فایل `data_structures.py` به صورت `ds` در این فایل `import` شده‌است تا به توابعش دسترسی داشته باشیم. در تابع `main()` ابتدا حالت ابتدایی با فراخوانی تابع `init_game()` با آرگومان `ورودی آدرس فایل تکست حالت اولیه بازی` حالت اولیه را می‌سازیم و سپس یک `node` از حالت اولیه بدون هیچ والد و با عمق صفر ایجاد می‌کنیم و تابع `bfs` را با آرگومان ورودی این `node` فراخوانی می‌کنیم. تابع `bfs` آرایه `solution` را که مسیر ریشه تا رسیدن به گره هدف مورد نظر است، به ما برخواهد گرداند که با تابع `beauty_print(solution)` این مسیر را به همراه تعداد گره‌های تولید شده، تعداد گره‌های بسط داده شده، عمق جواب، عملیات مورد نظر در هر مرحله و حالت بازی در هر مرحله پرینت می‌کند.

```
def main():
    initial_state = ds.init_game("test7.txt")
    initial_node = ds.Node(initial_state, None, None, None, 0)
    solution = bfs(initial_node)
    beauty_print(solution)
```

الگوریتم BFS پیاده‌سازی شده دقیقاً همان الگوریتم موجود در اسلایدهای درس می‌باشد.

```
def bfs(init_node):
    frontier = []
    explored = []
    global nodes_generated_num
    global nodes_expanded_num

    if ds.goal_test(init_node.state):
        return ds.get_solution(init_node)
    frontier.append(init_node)

    while True:
        if frontier == []:
            return 'failure'
        node = frontier.pop(0)
        nodes_expanded_num += 1
        explored.append(node.state)
        actions = ds.get_all_actions(node)
        for act in actions:
            child = ds.Node(node.state, node, None, act, node.cost+1)
            if child.state not in explored and child.state not in [n.state for n in frontier]:
                nodes_generated_num += 1
                if ds.goal_test(child.state):
                    return ds.get_solution(child)
                frontier.append(child)
```

یک لیست `frontier` و یک لیست `explored` داریم که در ابتدا خالی هستند. حالت گره اولیه را بررسی می‌کنیم که هدف است یا نه، اگر هدف بود جواب را که همین گره است برمی‌گردانیم. اگر هدف نبود آنرا به لیست `frontier` اضافه می‌کنیم و در یک حلقه، تا زمانی که لیست `frontier` خالی نشده و یا به هدف نرسیده ایم، گره اول این لیست را برمی‌داریم و فرزندانش را به ترتیب ایجاد می‌کنیم و `goal_test` را موقع تولید فرزندان صدا می‌زنیم و هر جا به گره هدف رسیدیم، مسیر رسیدن ریشه تا آن گره را برمی‌گردانیم و اگر فرزند گره هدف نبود، آنرا به انتهای لیست `frontier` اضافه می‌کنیم.

سوال دوم:

الگوریتم IDS سوال دوم در فایل `Q2.py` پیاده‌سازی شده‌است، فایل `data_structures.py` به صورت `ds` در این فایل `import` شده‌است تا به توابعش دسترسی داشته باشیم. در تابع `main()` ابتدا حالت ابتدایی با فراخوانی تابع `init_game()` با آرگومان ورودی `آدرس فایل تکست حالت اولیه بازی` حالت اولیه را می‌سازیم و سپس یک `node` از حالت اولیه بدون هیچ والد و با عمق صفر ایجاد می‌کنیم و تابع `ids` را با آرگومان ورودی این `node` فراخوانی می‌کنیم. همچنین حداکثر عمق برای جستجوی `ids` و عمق اولیه شروع `ids` به صورت متغیرهای `Global` در ابتدای فایل `Q2.py` تعریف شده‌اند و مقادیر آنها قابل تغییر است:

```
3
4     MAXIMUM_DEPTH = 1000000
5     INITIAL_DEPTH = 0
6
```

نحوه پیاده‌سازی این الگوریتم دقیقاً مطابق اسلایدها می‌باشد و به این صورت است که در ابتدا تابع `dls(node, limit)` را تعریف کرده‌ام که الگوریتم DLS را تا حداکثر عمق `limit` با شروع جستجوی DFS از `node` اجرا می‌کند و اگر تا این عمق به جواب برسد آنرا بر می‌گرداند و در غیر این صورت اگر هنوز گره ای باقی مانده بود فراتر از عمق `limit` رشته 'cutoff' و اگر هیچ گره دیگری باقی نمانده بود، رشته 'failure' را بر می‌گرداند. **آزمون هدف هم هنگام بسط node اجرا می‌شود** و هر جا به گره هدف رسیدیم، مسیر ریشه تا این گره را برمی‌گرداند. شبه کد الگوریتم DLS پیاده‌سازی شده به صورت زیر است:

```
function DEPTH-LIMITED-SEARCH(problem, limit) returns a solution, or failure/cutoff
    return RECURSIVE-DLS(MAKE-NODE(problem.INITIAL-STATE), problem, limit)

function RECURSIVE-DLS(node, problem, limit) returns a solution, or failure/cutoff
    if problem.GOAL-TEST(node.STATE) then return SOLUTION(node)
    else if limit = 0 then return cutoff
    else
        cutoff_occurred? ← false
        for each action in problem.ACTIONS(node.STATE) do
            child ← CHILD-NODE(problem, node, action)
            result ← RECURSIVE-DLS(child, problem, limit - 1)
            if result = cutoff then cutoff_occurred? ← true
            else if result ≠ failure then return result
        if cutoff_occurred? then return cutoff else return failure
```

برای پیاده‌سازی الگوریتم `ids(node, initial_depth)` هم در یک حلقه با شروع از حداکثر عمق تا `INITIAL_DEPTH` تا عمق `MAXIMUM_DEPTH` که هر دو متغیرهای global هستند، الگوریتم DLS را با این محدودیت عمق روی `node` صدا می‌زنیم.

```
36  def ids(node, initial_depth):
37      global MAXIMUM_DEPTH
38      for limit in range(initial_depth, MAXIMUM_DEPTH):
39          result = dls(node, limit)
40          if result != 'cutoff' and result != 'failure':
41              return result
42
```

هیوریستیک ارائه شده برای این سوال:

به ازای هر رنگ، ردیفی را که بیشترین تعداد کارت با آن رنگ وجود دارد شناسایی می‌کنیم و تعداد کارت‌های با آن رنگ را در آن ردیف بدست می‌آوریم. اگر فرض کنیم که در کل از هر کارت n رنگ داشته باشیم و در ردیفی که بیشترین تعداد کارت با یک رنگ مشخص وجود دارد، m تا کارت از این رنگ باشد، حداقل باید $n-m$ کارت باقی‌مانده از آن رنگ که در ردیف‌های دیگر می‌باشند، به این ردیف وارد شوند، یعنی برای اینکه تمام کارت‌های این رنگ در یک ردیف قرار بگیرند، حداقل $n-m$ کارت باید حداقل یکبار جابجا شوند. پس این $n-m$ حد پایین جابجایی برای این رنگ است. به همین ترتیب مجموع این عدد بدست آمده برای تمامی رنگ‌ها را برابر با هیوریستیک گره مورد نظر می‌گیریم.

به عنوان نمونه اگر ۲ رنگ آبی و قرمز داشته باشیم و از هر رنگ ۵ کارت موجود باشد، با فرض اینکه بیشترین تعداد کارت آبی که در یک ردیف قرار دارند، ۳ کارت آبی در ردیف ۱ باشند و بیشترین تعداد کارت قرمز که در ردیفی قرار دارند، ۴ کارت قرمز در ردیف ۲ باشند، حداقل باید $5 - 3 = 2$ حرکت برای کارت‌های آبی و $5 - 4 = 1$ حرکت برای کارت‌های قرمز انجام دهیم تا همگی آبی‌ها در ردیف ۱ و همگی قرمزها در ردیف ۲ قرار بگیرند.

از آنجایی که این حداقل تعداد حرکاتی است که همه‌ی کارت‌های هر رنگ در یک ردیف قرار بگیرند و نزولی بودن شماره کارت‌ها یا ممکن بودن حرکت کارتی از یک رنگ به طور مستقیم به ردیف مورد نظر که بیشترین تعداد کارت‌های آن رنگ وجود دارند در نظر گرفته نشده، قطعاً مقدار این هیوریستیک کمتر از هزینه واقعی برای رسیدن به حالت هدف خواهد بود و هیوریستیک قابل قبول است.

نحوه پیاده‌سازی:

الگوریتم A^* سوال سوم در فایل `Q3.py` پیاده‌سازی شده‌است، فایل `data_structures.py` به صورت `ds` در این فایل `import` شده‌است تا به توابعش دسترسی داشته باشیم. در تابع `main()` ابتدا حالت ابتدایی با فراخوانی تابع `init_game()` با آرگومان ورودی `آدرس فایل تکست حالت اولیه بازی` حالت اولیه را می‌سازیم و سپس یک `node` از حالت اولیه بدون هیچ والد و با عمق صفر ایجاد می‌کنیم و تابع `a_star` را با آرگومان ورودی این `node` فراخوانی می‌کنیم. تابع `a_star` آرایه `solution` را که مسیر ریشه تا رسیدن به گره هدف مورد نظر است، به ما برخواهد گرداند که با تابع `beauty_print(solution)` این مسیر را به همراه تعداد گره‌های تولید شده، تعداد گره‌های بسط داده شده، عمق جواب، عملیات مورد نظر در هر مرحله و حالت بازی در هر مرحله پرینت می‌کند.

نحوه پیاده‌سازی تابع `a_star(node)` به این صورت بوده است که یک لیست `frontier` و یک لیست `explored` داریم که در ابتدا خالی هستند. حالت گره اولیه را بررسی می‌کنیم که هدف است یا نه، اگر هدف بود جواب را که همین گره است برمی‌گردانیم. اگر هدف نبود آنرا به لیست `frontier` اضافه می‌کنیم و در یک حلقه، تا زمانی که لیست `frontier` خالی نشده و یا به هدف نرسیده‌ایم، این لیست را بر اساس مقدار f که برابر با همان $cost + heuristic$ (در اینجا عمق گره است) به صورت صعودی مرتب می‌کنیم. سپس گره اول این لیست را که کمترین مقدار f را دارد، برمی‌داریم و آزمون هدف را روی آن صدا می‌زنیم تا ببینیم هدف است یا خیر (پس آزمون هدف هنگام بسط `node` اجرا می‌شود) و اگر به هدف رسیدیم، مسیر ریشه تا آن گره را بر

می‌گردانیم. اگر گره مورد نظر هدف نبود، فرزندانش را تولید می‌کنیم و اگر در لیست explored نبودند، آنها را به لیست frontier اضافه می‌کنیم (این لیست در حلقه بعدی براساس مقدار f هر گره مرتب می‌شود). گره اصلی که فرزندانش را تولید کردیم را به لیست explored اضافه می‌کنیم و iteration بعدی انجام می‌شود تا به هدف برسیم یا هیچ گره‌ای در لیست frontier باقی نماند.

```
8 def a_star(init_node):
9     frontier = []
10    explored = []
11    global nodes_generated_num
12    global nodes_expanded_num
13
14    if ds.goal_test(init_node.state):
15        return ds.get_solution(init_node)
16    frontier.append(init_node)
17
18    while True:
19        frontier.sort(key=lambda x: x.f)
20        if frontier == []:
21            return 'failure'
22        node = frontier.pop(0)
23        nodes_expanded_num += 1
24        if ds.goal_test(node.state):
25            return ds.get_solution(node)
26        explored.append(node.state)
27        actions = ds.get_all_actions(node)
28        for act in actions:
29            child = ds.Node_H(node.state, node, None, act, node.cost+1)
30            if child.state not in explored and child.state not in [n.state for n in frontier]:
31                frontier.append(child)
32                nodes_generated_num += 1
```

مقایسه الگوریتم‌ها از نظر تعداد گره‌های تولیدی، تعداد گره‌های بسط داده شده و عمق جواب‌ها:

با توجه به تست‌هایی که انجام داده‌ام، عمق جواب‌ها در هر سه یکسان می‌باشد (با فرض شروع عمق اولیه الگوریتم IDS از عمق صفر) که مطابق انتظار است؛ چراکه هر سه الگوریتم با فرض اینکه مشابه مسئله ما هدف بهینه هدفی است که در کمترین عمق قرار دارد، پاسخ با کمترین عمق را برمی‌گردانند. یعنی هر سه الگوریتم پاسخ بهینه را بر می‌گردانند.

تعداد گره‌های تولیدی و بسط داده شده در الگوریتم IDS از همه بیشتر است، سپس در الگوریتم BFS بیشترین تعداد گره تولید شده و بسط داده شده و کمترین تعداد گره را هم الگوریتم A^* تولید کرده است و بسط داده است. علت این است که الگوریتم IDS شروع می‌کند و از عمق صفر DLS را اجرا می‌کند و عمق را یکی یکی زیاد می‌کند. وقتی جواب در عمق‌های بزرگ وجود داشته باشد این موضوع باعث تولید و بسط تعداد بسیار زیادی node می‌شود. الگوریتم BFS هم بدون استفاده از هیچ هیوریستیک‌ای به طور غیرآگاهانه همه‌ی گره‌ها را به صورت اول سطح شروع به بسط دادن می‌کند که باعث می‌شود در جایگاه دوم قرار بگیرد. الگوریتم A^* به طور هوشمندانه گره‌هایی را که شانس بیشتری برای رسیدن به جواب بهینه دارند با توجه به هیوریستیک مورد نظر بسط می‌دهد که باعث می‌شود کمترین تعداد گره تولیدی و بسط داده شده را در بین این سه داشته باشد.

به عنوان مثال، برای تست کیس زیر نتایج اجرای هر سه الگوریتم را با هم مقایسه می‌کنیم:

```
test3.txt - Notepad
File Edit Format View Help
5 3 5
2g
5g 4g 3g 1g
5y 4y 3y 2y 1y
2r
5r 4r 3r 1r
```

نتیجه اجرای الگوریتم BFS به صورت زیر می‌باشد که پاسخ در عمق ۶ پیدا شده، ۸۰۲ گره تولید شده و ۳۸۲ گره بسط داده شده است:

```
PS K:\Bachelor\Principles of Artificial Intelligence\Project 1\final>
s of Artificial Intelligence/Project 1/final/Q1.py"
Solution Depth (N): 6, Nodes Generated: 802, Nodes Expanded: 382
```

نتیجه اجرای الگوریتم IDS به صورت زیر می‌باشد که پاسخ در عمق ۶ پیدا شده، ۳۳۸۳۹ گره تولید شده و ۳۳۸۲۸ گره بسط داده شده است:


```
PS K:\Bachelor\Principles of Artificial Intelligence\Project 1\final>
s of Artificial Intelligence/Project 1/final/Q2.py"
Solution Depth (N): 6, Nodes Generated: 33839, Nodes Expanded: 33828
```

نتیجه اجرای الگوریتم A* به صورت زیر می باشد که پاسخ در عمق ۶ پیدا شده، ۲۱۱ گره تولید شده و ۶۴ گره بسط داده شده است:

```
PS K:\Bachelor\Principles of Artificial Intelligence\Project 1\final>
s of Artificial Intelligence/Project 1/final/Q3.py"
Solution Depth (N): 6, Nodes Generated: 211, Nodes Expanded: 64
```

همانطور که می بینیم، مورد مطرح شده در مورد این مثال هم صادق بوده است.

پاسخ تولید شده توسط الگوریتم A* را هم به عنوان آخرین بحث برای همین تست کیس به صورت زیر می باشد:

```
PS K:\Bachelor\Principles of Artificial Intelligence\Project 1\final>
s of Artificial Intelligence/Project 1/final/Q3.py"
Solution Depth (N): 6, Nodes Generated: 211, Nodes Expanded: 64
```

Depth: 0, Heuristic: 2, F: 2, Action: 2 to 4

```
1: 2g
2: 5g 4g 3g 1g
3: 5y 4y 3y 2y 1y
4: 2r
5: 5r 4r 3r 1r
```

Depth: 1, Heuristic: 3, F: 4, Action: 1 to 2

```
1: 2g
2: 5g 4g 3g
3: 5y 4y 3y 2y 1y
4: 2r 1g
5: 5r 4r 3r 1r
```

Depth: 2, Heuristic: 2, F: 4, Action: 4 to 2

```
1: #
2: 5g 4g 3g 2g
3: 5y 4y 3y 2y 1y
4: 2r 1g
5: 5r 4r 3r 1r
```

Depth: 3, Heuristic: 1, F: 4, Action: 5 to 1

1: #

2: 5g 4g 3g 2g 1g

3: 5y 4y 3y 2y 1y

4: 2r

5: 5r 4r 3r 1r

Depth: 4, Heuristic: 2, F: 6, Action: 4 to 5

1: 1r

2: 5g 4g 3g 2g 1g

3: 5y 4y 3y 2y 1y

4: 2r

5: 5r 4r 3r

Depth: 5, Heuristic: 1, F: 6, Action: 1 to 5

1: 1r

2: 5g 4g 3g 2g 1g

3: 5y 4y 3y 2y 1y

4: #

5: 5r 4r 3r 2r

Depth: 6, Heuristic: 0, F: 6, Action: None

1: #

2: 5g 4g 3g 2g 1g

3: 5y 4y 3y 2y 1y

4: #

5: 5r 4r 3r 2r 1r