

第一次作业（搜索问题）

高茂航 PB22061161

2024 年 4 月 7 日

本次作业需独立完成，不允许任何形式的抄袭行为，如被发现会有相应惩罚。在上方修改你的姓名学号，说明你同意本规定。

问题 0：引入（30 分）

1. 最短路径问题（12 分）

a. 回答问题（2 分）

$$\mathcal{D}_1 \circ d_{v_1}(v_2) = d_{v_1}(v_2) = 10$$

b. 证明（2 分）

若 $\mathcal{D}_k \circ d_s(v_k) = \min_{v \in V - \{v_0, \dots, v_{k-1}\}} \{d_s(v) + w_{vv_k}\} \neq d_s(v_k) = \min_{v \in V} \{d_s(v) + w_{vv_k}\}$,
则 $\exists h \in \{v_{k+1}, v_{k+2}, \dots, v_n\}$, 使得 $\mathcal{D}_k \circ d(v_k) = d_s(h) \leq d_s(v_k)$, 即 h 是到 s 第 k 近点, 与假设矛盾。

c. 证明（4 分）

$k = 0$ 时显然成立。

设 $k - 1$ 时成立, 即 $\mathcal{D}_{k-1} \circ d(v_{k-1}) \leq \min_{v \in V - \{v_0, \dots, v_{k-2}\}} d(v)$,

假如 $\mathcal{D}_k \circ d(v_k) > \min_{v \in V - \{v_0, \dots, v_{k-1}\}} d(v)$, 则 $\exists h, j \in \{v_0, v_1, \dots, v_{k-1}\}$, 并在 $d_s(h) + d_h(v_k) > d_s(j) + d_j(v_k)$ 时将 $d_s(v_k)$ 更新为 $d_s(h) + d_h(v_k)$, 与假设矛盾。

d. 回答问题（2 分）

\mathcal{D}_k 表示选取 $\min_{v \in V - \{v_0, \dots, v_{k-1}\}} d(v)$ 对应的点作为 v_k , 并用 v_k 更新 $d(v), v \in V - \{v_0, \dots, v_k\}$ 。算符每作用一次就将未求得最短路径的点集减少一个, 直到所有点都求得最短路径。该算符的本质思想是使 $d(v)$ 逐渐减小到 $d_s(v)$ 。

e. 证明（2 分）

若 $d_s(u) \neq \min_{v \in V} \{d_s(v) + w_{vu}\}$,

则设 $d_s(u) = l_s(v) + w_{vu}$, 其中 $l_s(v)$ 是 s 到 v 的一条非最短路径,

又因为 $l_s(v) + w_{vu} > d_s(v) + w_{vu}$, 所以 $l_s(v) + w_{vu}$ 不是 s 到 u 的最短路径, 与假设矛盾。 $\exists v_1 \in V$, 使得 $d_s(u) = d_s(v_1) + w_{v_1u} > \min_{v \in V} \{d_s(v) + w_{vu}\} = d_1$, 即 $d_s(u)$ 不是最短路径长度, 与假设矛盾。

2.A* 算法, 判断对错并说明原因 (10 分)

- a 正确, 因为 Dijkstra 算法就是不考虑启发函数下的 A^* 算法。
- b 正确, 因为 $h(u)$ 可能会影响要选择哪一个点, 进而影响 $d(u)$ 的更新。
- c 错误, 因为 $d(u)$ 都是基于各点之间的距离来更新的, 因此即使用了 $h(u)$ 也不存在某个 $d(u)$ 不是某条路径长度的情况。
- d 正确, 使用优先队列 (通常是二叉堆) 取每个节点的时间复杂度是 $O(\log n)$, 所以总时间复杂度是 $O(n \log n)$, 对所有节点则为 $O(n \log n)$, 边数为 m , 所以总时间复杂度是 $O(n \log n + m)$ 。
- e 正确, 因为若 $d_s(u) + h(u) \leq d_s(v) + h(v) \rightarrow d_s(u) \leq d_s(v)$, 则 $h(u)$ 对选点的判断没有影响, 即选点顺序和 Dijkstra 算法一样。

3. 网格城市 (8 分)

a. 回答问题 (8 分)

$m \geq 0$ 时, 最低成本路线唯一, 即先 y 轴从原点走到 $(0, n)$, 再从 $(0, n)$ 走到 (m, n) , 最低成本为 $|n| + m + \frac{(1+m)m}{2} = |n| + \frac{(3+m)m}{2}$ 。

$m < 0$ 时, 最低成本路线不唯一, 只需做到总步数为 $|n| + |m|$ 即可, 最低成本为 $|n| + |m|$ 。

问题 1: 查找最短路径 (12 分)

a. 代码实现 ShortestPathProblem 部分 (8 分)

```
class ShortestPathProblem(SearchProblem):
    """The illustration and __init__ part is omitted here."""

    def startState(self) -> State:
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 1 line of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        return State(location=self.startLocation, memory=None)
        # END_YOUR_CODE

    def isEnd(self, state: State) -> bool:
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 1 line of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        return self.endTag in self.cityMap.tags[state.location]
        # END_YOUR_CODE

    def successorsAndCosts(self, state: State) -> List[Tuple[str, State, float]]:
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 7 lines of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        successors = []
        for neighbor, cost in self.cityMap.distances[state.location].items():
```

```
new_state = State(location=neighbor, memory=None)
successors.append((neighbor, new_state, cost))
return successors
# END_YOUR_CODE
```

b. 路线可视化（4 分）

1. 比较有趣的路线

```
startLocation = "8763079035"
endTag = "label=6107399985"
```



图 1: 比较有趣的路线

这条路线从校园的西北角穿到东南角，经过的地点比较多。

2. 比较短而无聊的路线

```
startLocation = "8763079035"
endTag = "entrance=yes"
```



图 2: 比较短而无聊的路线

这条路线从校园西北角通到有入口的地方，比较短，但确实符合要求，如果我希望去更远处的入口，应该换一个更特别的标签来建模。

问题 2: 查找带无序途径点的最短路径 (20 分)

a. 代码实现 WaypointsShortestPathProblem 部分 (12 分)

```
class WaypointsShortestPathProblem(SearchProblem):
    """The illustration and __init__ part is ommited here."""

    def startState(self) -> State:
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 1 line of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        return State(location=self.startLocation, memory=frozenset())
        # END_YOUR_CODE

    def isEnd(self, state: State) -> bool:
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 5 lines of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        return self.endTag in self.cityMap.tags[state.location] and all(tag in state.
            memory for tag in self.waypointTags)
        # END_YOUR_CODE

    def successorsAndCosts(self, state: State) -> List[Tuple[str, State, float]]:
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 17 lines of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        successors = []
        for nextLocation, distance in self.cityMap.distances[state.location].items():
            memory = set(state.memory)
            for tag in self.cityMap.tags[state.location]:
                if tag in self.waypointTags:
```

```
memory.add(tag)

new_state = State(location=nextLocation, memory=frozenset(memory))
successors.append((nextLocation,new_state,distance))
return successors
# END_YOUR_CODE
```

b. 回答问题 (4 分)

$n2^k, k$ 个标签的集合有 2^k 种可能状态, 当每个点都遍历所有可能状态时即 UCS 可访问的最大状态数。

c. 可视化 (4 分)

```
startLocation = "8763079035"
endTag = "label=6107399985"
```



图 3: 1b 中第一条路线

```
waypointTags = ["crossing=uncontrolled", "bicycle=yes", "foot=yes", "kerb=lowered", "traffic_sign=stop"]
```

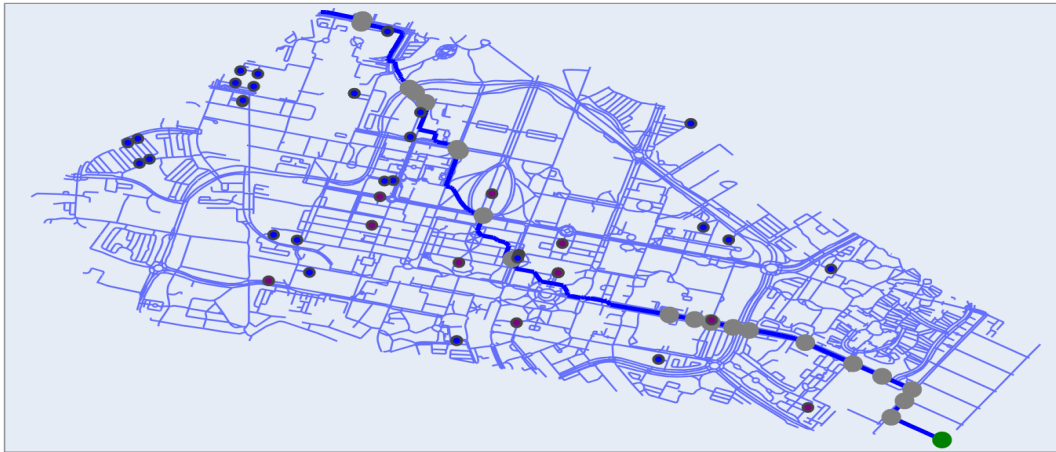


图 4: 1b 中第一条路线加了途径点后的结果

这张图的路径经过了指定的途径点，使得路径比 1b 的更长，但能去到更多地方。

问题 3：使用 A* 算法加快搜索速度（28 分）

a. 代码实现 aStarReduction 的 NewSearchProblem 部分（8 分）

```
def aStarReduction(problem: SearchProblem, heuristic: Heuristic) -> SearchProblem:
    class NewSearchProblem(SearchProblem):
        def startState(self) -> State:
            # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 1 line of code, but don't worry if you
            # deviate from this)
            return problem.startState()
            # END_YOUR_CODE

        def isEnd(self, state: State) -> bool:
            # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 1 line of code, but don't worry if you
            # deviate from this)
            return problem.isEnd(state)
            # END_YOUR_CODE

        def successorsAndCosts(self, state: State) -> List[Tuple[str, State, float]]:
            # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 8 lines of code, but don't worry if you
            # deviate from this)
            successors = []
            for action, nextState, cost in problem.successorsAndCosts(state):
                newCost = cost + heuristic.evaluate(nextState) - heuristic.evaluate(
                    state)
                successors.append((action, nextState, newCost))
            return successors
            # END_YOUR_CODE

    return NewSearchProblem()
```

b. 代码实现 StraightLineHeuristic 部分 (8 分)

```
class StraightLineHeuristic(Heuristic):

    def __init__(self, endTag: str, cityMap: CityMap):
        self.endTag = endTag
        self.cityMap = cityMap
        # Precompute
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 5 lines of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        self.end_locations = []
        for location, tags in self.cityMap.tags.items():
            if self.endTag in tags:
                self.end_locations.append(location)
        # END_YOUR_CODE

    def evaluate(self, state: State) -> float:
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 6 lines of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        distances = []
        for end_location in self.end_locations:
            distance = computeDistance(self.cityMap.geoLocations[state.location], self.
                cityMap.geoLocations[end_location])
            distances.append(distance)
        return min(distances) if distances else 0
        # END_YOUR_CODE
```

c. 代码实现 NoWaypointsHeuristic 部分 (12 分)

```
class NoWaypointsHeuristic(Heuristic):

    def __init__(self, endTag: str, cityMap: CityMap):
        # Precompute
        # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 25 lines of code, but don't worry if you
        # deviate from this)
        self.endTag = endTag
        self.cityMap = cityMap
        self.locations = list(self.cityMap.geoLocations.keys())
        self.end_locations = [location for location, tags in self.cityMap.tags.items()
            if self.endTag in tags]
        self.shortest_paths = {}
        for location1 in self.end_locations:
            problem = ShortestPathProblem(location1, "label=0", cityMap)
            ucs = UniformCostSearch()
            ucs.solve(problem)
            for location2, cost in ucs.pastCosts.items():
                self.shortest_paths[(location2, location1)] = cost
```

```
# END_YOUR_CODE

def evaluate(self, state: State) -> float:
    # BEGIN_YOUR_CODE (our solution is 1 line of code, but don't worry if you
    # deviate from this)
    distances = [self.shortest_paths[(state.location, end_location)] for
                  end_location in self.end_locations]
    return min(distances) if distances else 0
# END_YOUR_CODE
```

反馈（10 分）

- 这次作业花了几天的空闲时间，主要用于看代码和思考 3c。看代码的过程感觉比较困难，可能是因为内容比较多，但看明白后做得就很快了。3c 的想法过于巧妙，很难想到；
- 感觉上课时讲得比较快，不太好消化，课后还要自己学很久，而且自己对相关代码也不够熟练。