

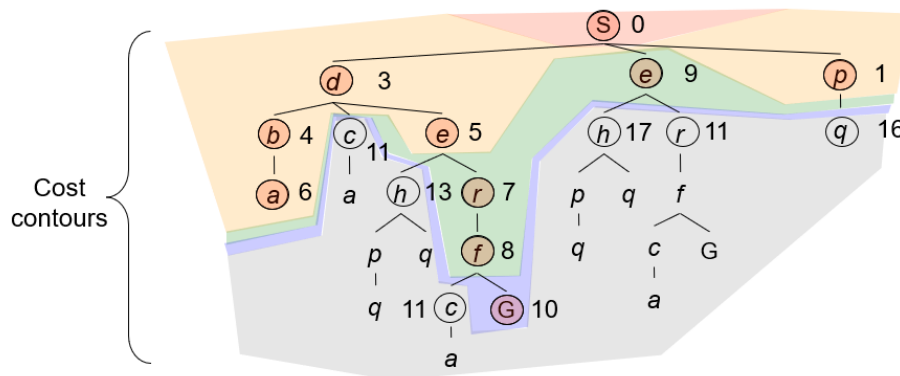
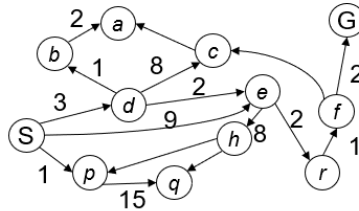
# 一致代价搜索 (UCS) 的原理和代码实现

## 一：基本原理

一致代价搜索是在广度优先搜索上进行扩展的，也被称为代价一致搜索，他的基本原理是：**一致代价搜索总是扩展路径消耗最小的节点N。N点的路径消耗等于前一节点N-1的路径消耗加上N-1到N节点的路径消耗。**

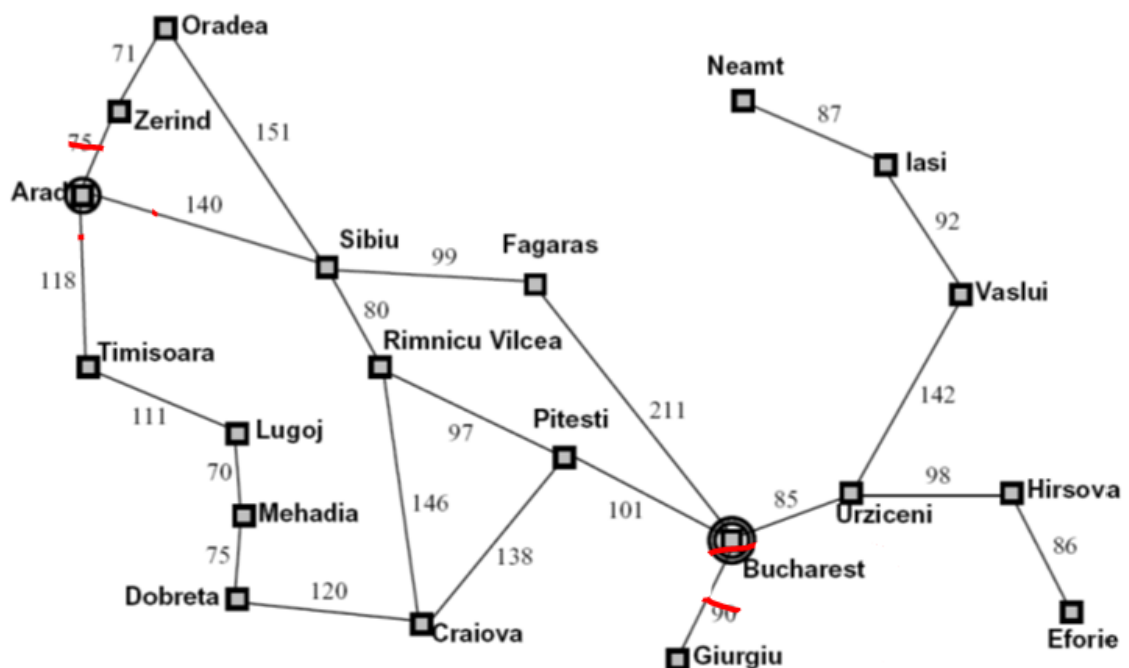
图的一致性代价搜索使用了优先级队列并在边缘中的状态发现更小代价的路径时引入的额外的检查。边缘的数据结构需要支持有效的成员检测，这样它就结合了优先级队列和哈希表的能力。

Strategy: expand a  
cheapest node first:  
Fringe is a priority queue  
(priority: cumulative cost)



<https://blog.csdn.net/Suyebiubub>

有一个例子是有名的**罗马尼亚的旅行问题**。我们这次可以尝试着用一致代价搜索方式进行解决这个问题。



我们想要从Arad到达Bucharest，姑且认为是A和B两个位置，我们想要使用一致代价搜索方式

- 1.根据上图创建一个搜索树，以A为初始状态，B为目标状态
- 2.实现代价一致搜索的图搜索算法并记录搜索路径

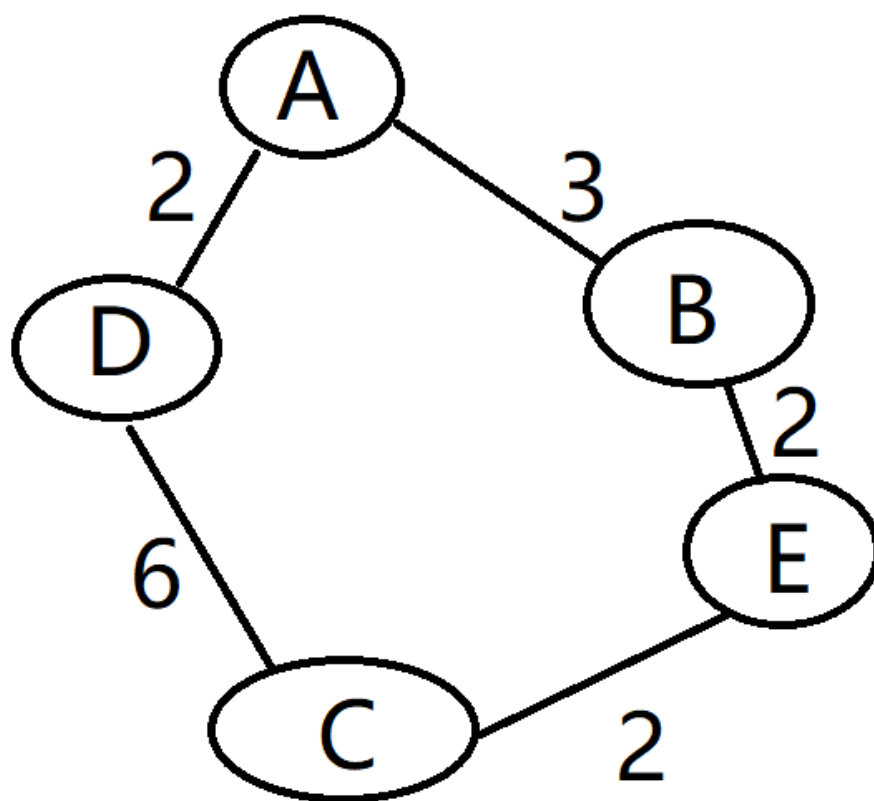
## 二：算法实现流程

**frontier**: 边缘。存储未扩展的节点。优先级队列，按路径消耗来排列

**explored**: 探索集。存储的是状态

### 2.1 流程分析：

1. 如果边缘为空，则返回失败。操作：EMPTY?(frontier)
  2. 否则从边缘中选择一个叶子节点。操作：POP(frontier)
  3. 目标测试：通过返回，否则将叶子节点的状态放在探索集
  4. 遍历叶子节点的所有动作
- 每个动作产生子节点
  - 如果子节点的状态不在探索集或者边缘，则插入到边缘集合。操作：INSERT(child, frontier)
  - 否则如果边缘集合中如果存在此状态且有更高的路径消耗，则用子节点替代边缘集合中的状态



<https://blog.csdn.net/Suyebiubiu>

A是起点，C是终点。

### 2.2 一致代价搜索算法执行：

- A放入frontier
- ---第1次
- 从frontier中取出A（此时路径消耗最小）检测发现不是目标

- A放入explored
- 遍历A的子节点，D和B放入frontier
- ---第2次
- 从frontier中取出D（此时路径消耗最小）检测发现不是目标
- D放入explored
- 遍历D的子节点，C放入frontier
- ---第3次
- 从frontier中取出B（此时路径消耗最小）检测发现不是目标
- B放入explored
- 遍历B的子节点，E放入frontier
- ---第4次
- 从frontier中取出E（此时路径消耗最小）检测发现不是目标
- E放入explored
- 遍历E的子节点，C准备放入frontier，发现此时frontier已有C，但路径消耗为8大于7，则替代frontier中的C
- ---第5次
- 从frontier中取出C（此时路径消耗最小）检测发现是目标，成功 最优路径：A->B->E->C

从上例可以看出，一致代价搜索具有最优性，关键在于frontier中存储是按路径消耗顺序来排序的。

## 2.3 算法性能分析：

### 2.3.1：分析一致代价搜索的完备性、最优性、时间和空间复杂度

**完备性：**一致代价搜索对解路径的步数并不关心，只关心路径总代价。所以，如果存在零代价行动就可能陷入死循环。如果每一步的代价都大于等于某个小的正常数，那么一致代价搜索是完备的。从算法中也可以看到，一致搜索将地图中相关联的路径都入了队列，不存在遗漏的点线，所以如果目标结点在图中，最终总会找到一条路径到达目标结点。

**最优性：**一致代价搜索是最优的。一致代价搜索目标检测应用于结点被选择扩展时，而不是在结点生成的时候，因为第一个生成的目标结点可能在次优路径上。而且如果边缘中的结点有更好的路径到达该结点那么会引入一个测试。简单来说，优先队列保证了每一个出队扩展的结点都是最优的，如此得到了一个最优的路径。

**时间和空间复杂度：**一致代价搜索由路径代价而不是深度来导引。引入C表示最优解的代价，假设每个行动的代价至少为e，那么最坏情况下，算法的时间和空间复杂度为 $O(b(1 + [C/e]))$ 。

<https://blog.csdn.net/Suyebiubiu>

### 2.3.2：指出无信息搜索策略和有信息搜索策略的不同

无信息搜索指的是除了问题定义中提供的状态信息外没有任何附加信息。搜索算法要做的是生成后继并区分目标状态与非目标状态。这些搜索是以结点扩展的次序来分类的。而有信息搜索策略知道一个非目标状态是否比其他状态更有希望接近目标。而它这种判断希望的想法可能会让它错失最优解。

### 2.3.3: 分析一致代价搜索如何保证算法的最优性

首先一致代价搜索选择结点  $n$  去扩展时就已经找到到达结点  $n$  的最优路径；接着由于每一步的代价是非负的，随着结点的增加路径绝不会变短。这两点说明了一致代价搜索按结点的最优路径顺序扩展结点。所以第一个被选择扩展的目标结点一定是最优解。

## 三：源代码分析

---

```
import pandas as pd
from pandas import Series, DataFrame

# 城市信息: city1 city2 path_cost
_city_info = None

# 按照路径消耗进行排序的FIFO,低路径消耗在前面
_frontier_priority = []

# 节点数据结构
class Node:
    def __init__(self, state, parent, action, path_cost):
        self.state = state
        self.parent = parent
        self.action = action
        self.path_cost = path_cost

def main():
    global _city_info
    import_city_info()

    while True:
        src_city = input('输入初始城市\n')
        dst_city = input('输入目的城市\n')
        # result = breadth_first_search(src_city, dst_city)
        result = uniform_cost_search(src_city, dst_city)
        if not result:
            print('从城市: %s 到城市 %s 查找失败' % (src_city, dst_city))
        else:
```

```

print('从城市: %s 到城市 %s 查找成功' % (src_city, dst_city))
path = []
while True:
    path.append(result.state)
    if result.parent is None:
        break
    result = result.parent
size = len(path)
for i in range(size):
    if i < size - 1:
        print('%s->' % path.pop(), end='')
    else:
        print(path.pop())

def import_city_info():
    global _city_info
    data = [{'city1': 'Oradea', 'city2': 'Zerind', 'path_cost': 71},
            {'city1': 'Oradea', 'city2': 'Sibiu', 'path_cost': 151},
            {'city1': 'Zerind', 'city2': 'Arad', 'path_cost': 75},
            {'city1': 'Arad', 'city2': 'Sibiu', 'path_cost': 140},
            {'city1': 'Arad', 'city2': 'Timisoara', 'path_cost': 118},
            {'city1': 'Timisoara', 'city2': 'Lugoj', 'path_cost': 111},
            {'city1': 'Lugoj', 'city2': 'Mehadia', 'path_cost': 70},
            {'city1': 'Mehadia', 'city2': 'Drobeta', 'path_cost': 75},
            {'city1': 'Drobeta', 'city2': 'Craiova', 'path_cost': 120},
            {'city1': 'Sibiu', 'city2': 'Fagaras', 'path_cost': 99},
            {'city1': 'Sibiu', 'city2': 'Rimnicu Vilcea', 'path_cost': 80},
            {'city1': 'Rimnicu Vilcea', 'city2': 'Craiova', 'path_cost': 146},
            {'city1': 'Rimnicu Vilcea', 'city2': 'Pitesti', 'path_cost': 97},
            {'city1': 'Craiova', 'city2': 'Pitesti', 'path_cost': 138},
            {'city1': 'Fagaras', 'city2': 'Bucharest', 'path_cost': 211},
            {'city1': 'Pitesti', 'city2': 'Bucharest', 'path_cost': 101},
            {'city1': 'Bucharest', 'city2': 'Giurgiu', 'path_cost': 90},
            {'city1': 'Bucharest', 'city2': 'Urziceni', 'path_cost': 85},
            {'city1': 'Urziceni', 'city2': 'Vaslui', 'path_cost': 142},
            {'city1': 'Urziceni', 'city2': 'Hirsova', 'path_cost': 98},
            {'city1': 'Neamt', 'city2': 'Iasi', 'path_cost': 87},
            {'city1': 'Iasi', 'city2': 'Vaslui', 'path_cost': 92},
            {'city1': 'Hirsova', 'city2': 'Eforie', 'path_cost': 86}]

    _city_info = DataFrame(data, columns=['city1', 'city2', 'path_cost'])
    # print(_city_info)

def breadth_first_search(src_state, dst_state):
    global _city_info

    node = Node(src_state, None, None, 0)
    # 目标测试
    if node.state == dst_state:
        return node
    frontier = [node]
    explored = []

    while True:

```

```

        if len(frontier) == 0:
            return False
        node = frontier.pop(0)
        explored.append(node.state)
        if node.parent is not None:
            print('处理城市节点:%s\t父节点:%s\t路径损失为:%d' % (node.state,
node.parent.state, node.path_cost))
        else:
            print('处理城市节点:%s\t父节点:%s\t路径损失为:%d' % (node.state, None,
node.path_cost))

        # 遍历子节点
        for i in range(len(_city_info)):
            dst_city = ''
            if _city_info['city1'][i] == node.state:
                dst_city = _city_info['city2'][i]
            elif _city_info['city2'][i] == node.state:
                dst_city = _city_info['city1'][i]
            if dst_city == '':
                continue
            child = Node(dst_city, node, 'go', node.path_cost +
_city_info['path_cost'][i])
            print('\t孩子节点:%s 路径损失为%d' % (child.state, child.path_cost))
            if child.state not in explored and not is_node_in_frontier(frontier,
child):
                # 目标测试
                if child.state == dst_state:
                    print('\t\t 这个孩子节点就是目的城市')
                    return child
                frontier.append(child)
                print('\t\t 添加孩子节点到这个孩子')

def is_node_in_frontier(frontier, node):
    for x in frontier:
        if node.state == x.state:
            return True
    return False

def uniform_cost_search(src_state, dst_state):
    global _city_info, _frontier_priority

    node = Node(src_state, None, None, 0)
    frontier_priority_add(node)
    explored = []

    while True:
        if len(_frontier_priority) == 0:
            return False
        node = _frontier_priority.pop(0)
        if node.parent is not None:
            print('处理城市节点:%s\t父节点:%s\t路径损失为:%d' % (node.state,
node.parent.state, node.path_cost))
        else:
            print('处理城市节点:%s\t父节点:%s\t路径损失为:%d' % (node.state, None,

```

```

node.path_cost))

# 目标测试
if node.state == dst_state:
    print('\t 目的地已经找到了')
    return node
explored.append(node.state)

# 遍历子节点
for i in range(len(_city_info)):
    dst_city = ''
    if _city_info['city1'][i] == node.state:
        dst_city = _city_info['city2'][i]
    elif _city_info['city2'][i] == node.state:
        dst_city = _city_info['city1'][i]
    if dst_city == '':
        continue
    child = Node(dst_city, node, 'go', node.path_cost +
        _city_info['path_cost'][i])
    print('\t孩子节点:%s 路径损失为:%d' % (child.state, child.path_cost))

    if child.state not in explored and not
is_node_in_frontier(_frontier_priority, child):
        frontier_priority_add(child)
        print('\t\t 添加孩子到优先队列')
    elif is_node_in_frontier(_frontier_priority, child):
        # 替代为路径消耗少的节点
        frontier_priority_replace_by_priority(child)

def frontier_priority_add(node):
    """
    :param Node node:
    :return:
    """
    global _frontier_priority
    size = len(_frontier_priority)
    for i in range(size):
        if node.path_cost < _frontier_priority[i].path_cost:
            _frontier_priority.insert(i, node)
    return
    _frontier_priority.append(node)

def frontier_priority_replace_by_priority(node):
    """
    :param Node node:
    :return:
    """
    global _frontier_priority
    size = len(_frontier_priority)
    for i in range(size):
        if _frontier_priority[i].state == node.state and
        _frontier_priority[i].path_cost > node.path_cost:
            print('\t\t 替换状态: %s 旧的损失:%d 新的损失:%d' % (node.state,
            _frontier_priority[i].path_cost,

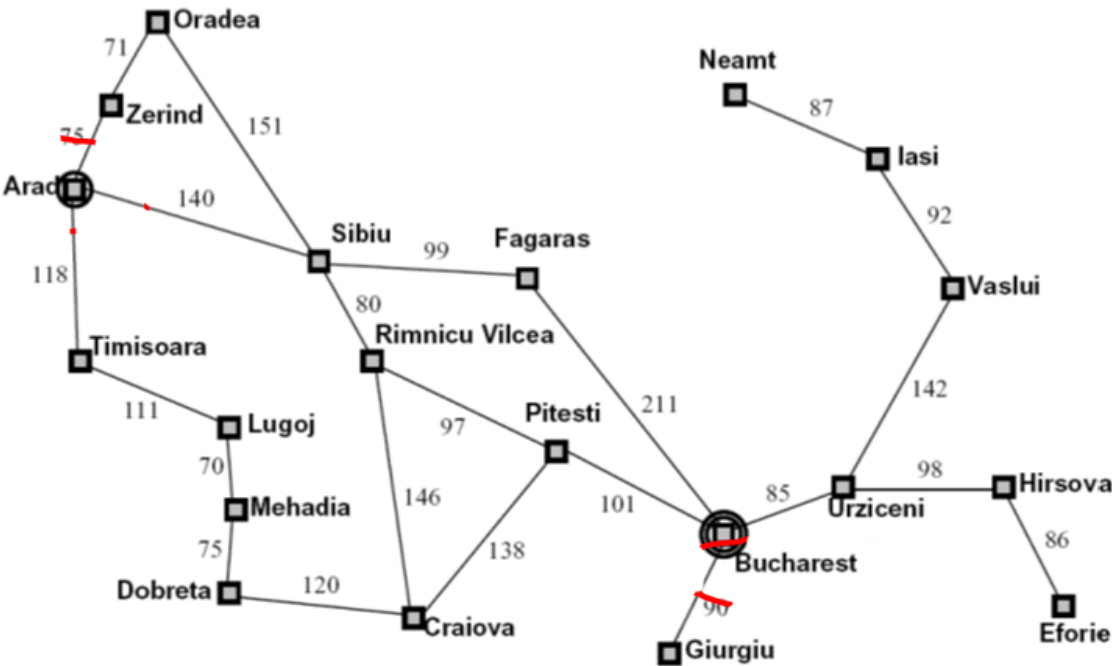
```



```
node.path_cost))
    _frontier_priority[i] = node
    return

if __name__ == '__main__':
    main()
```

## 四：运行结果



输入初始城市  
Arad  
输入目的城市  
Bucharest  
处理城市节点:Arad 父节点:None 路径损失为:0  
孩子节点:Zerind 路径损失为:75  
添加孩子到优先队列  
孩子节点:Sibiu 路径损失为:140  
添加孩子到优先队列  
孩子节点:Timisoara 路径损失为:118  
添加孩子到优先队列  
处理城市节点:Zerind 父节点:Arad 路径损失为:75  
孩子节点:Oradea 路径损失为:146  
添加孩子到优先队列  
孩子节点:Arad 路径损失为:150  
处理城市节点:Timisoara 父节点:Arad 路径损失为:118  
孩子节点:Arad 路径损失为:236  
孩子节点:Lugoj 路径损失为:229



```
    添加孩子到优先队列
处理城市节点:Sibiu  父节点:Arad  路径损失为:140
    孩子节点:Oradea  路径损失为:291
    孩子节点:Arad  路径损失为:280
    孩子节点:Fagaras  路径损失为:239
    添加孩子到优先队列
    孩子节点:Rimnicu Vilcea  路径损失为:220
    添加孩子到优先队列
处理城市节点:Oradea  父节点:Zerind  路径损失为:146
    孩子节点:Zerind  路径损失为:217
    孩子节点:Sibiu  路径损失为:297
处理城市节点:Rimnicu Vilcea  父节点:Sibiu  路径损失为:220
    孩子节点:Sibiu  路径损失为:300
    孩子节点:Craiova  路径损失为:366
    添加孩子到优先队列
    孩子节点:Pitesti  路径损失为:317
    添加孩子到优先队列
处理城市节点:Lugoj  父节点:Timisoara  路径损失为:229
    孩子节点:Timisoara  路径损失为:340
    孩子节点:Mehadia  路径损失为:299
    添加孩子到优先队列
处理城市节点:Fagaras  父节点:Sibiu  路径损失为:239
    孩子节点:Sibiu  路径损失为:338
    孩子节点:Bucharest  路径损失为:450
    添加孩子到优先队列
处理城市节点:Mehadia  父节点:Lugoj  路径损失为:299
    孩子节点:Lugoj  路径损失为:369
    孩子节点:Drobeta  路径损失为:374
    添加孩子到优先队列
处理城市节点:Pitesti  父节点:Rimnicu Vilcea  路径损失为:317
    孩子节点:Rimnicu Vilcea  路径损失为:414
    孩子节点:Craiova  路径损失为:455
    孩子节点:Bucharest  路径损失为:418
    替换状态: Bucharest  旧的损失:450  新的损失:418
处理城市节点:Craiova  父节点:Rimnicu Vilcea  路径损失为:366
    孩子节点:Drobeta  路径损失为:486
    孩子节点:Rimnicu Vilcea  路径损失为:512
    孩子节点:Pitesti  路径损失为:504
处理城市节点:Drobeta  父节点:Mehadia  路径损失为:374
    孩子节点:Mehadia  路径损失为:449
    孩子节点:Craiova  路径损失为:494
处理城市节点:Bucharest  父节点:Pitesti  路径损失为:418
    目的地已经找到了
从城市: Arad 到城市 Bucharest 查找成功
Arad->Sibiu->Rimnicu Vilcea->Pitesti->Bucharest
```

## 五：结果说明

---

起点 Arad, 终点 Bucharest:

结点扩展遍历过程:

Arad->Zerind->Timisoara->Sibiu->Oradea->Rimnicu\_Vilcea->Lugoj->Fagaras->Oradea->Mehadia->Pitesti->Craiova->Drobeta->Bucharest

最终路线: Arad->Sibiu->Rimnicu\_Vilcea->Pitesti->Bucharest

路径总耗散值: 418

<https://blog.csdn.net/Suyebiubiu>