# 1 项目说明

- 1. 本次实验使用 Python 语言,实现了 Bellman-Ford 与 Dijkstra 两种单源最短路径算法。
- 2. 程序分为普通版和 UI 版。普通版在控制台输入和输出; UI 版则用一个 UI 界面与用户互动,具体使用方法请参见 Readme.md 文件。两个版本核心算法思想与实现没有本质不同,仅仅是函数返回结果的形式有差异。
- 3. 本实验报告以普通版代码为例进行设计的介绍。

# 2 设计思路与实现细节

### 2.1 点类与边类

- 1. 一个结点需要,还需要。
- 2. 一条边需要,还需要。

代码 1: 红黑树结点类

```
class RBnode:
1
2
            color = BLACK
            key = None
3
            left = None
4
            right = None
5
            p = None
6
            part = None
7
            frequency = None
8
9
   def init (self, newKey=None, newPart=None, newFrequency=None):
10
            self.key = newKey
11
12
            self.part = newPart
13
            self.frequency = newFrequency
```

代码 2: NIL 结点作为红黑树类的成员变量

```
1 class RBtree:
2 root = RBnode()
```

```
3 ___nil = RBnode()
```

### 2.2 边的松弛

1. 旋转用来调整红黑树的结构,分为左旋与右旋。一般用来帮助其他函数的实现。

#### 代码 3: 左旋函数

```
def leftRotate(self, x):
1
2
            y = x.right
3
            x. right = y.left
            if(y.left != self.__nil):
4
                y.left.p = x
5
6
            y.p = x.p
7
            if(x.p == self._nil):
                 self.root = y
8
            elif(x == x.p.left):
9
10
                x.p.left = y
            else:
11
12
                x.p.right = y
13
            y.left = x
14
            x \cdot p = y
```

#### 代码 4: 右旋函数

```
def rightRotate(self, y):
1
2
            x = y \cdot left
3
            y. left = x.right
            if(x.right != self.__nil):
4
                x.right.p = y
5
6
            x.p = y.p
7
            if(y.p == self._nil):
                 self.root = x
8
             elif(y == y.p.left):
9
                 y.p.left = x
10
            else:
11
12
                 y.p.right = x
13
            x.right = y
14
            y \cdot p = x
```

### 2.3 Bellman-Ford 算法

- 1. 要插入结点 z, 就从根节点开始向下找到它要插入的位置, 认适当的结点做父亲; 然后设置自己的两个孩子为 NIL, 设置自己为红色; 最后对自己调用辅助程序 insertFixup函数重新着色和旋转, 使红黑树整体的性质得以保存。
- 2. 当父亲结点为红色时,这是不行的,就需要继续执行。假定父亲是爷爷的左孩子,insertFixup() 函数分三种情况来修正。
- 3. 如果叔叔为红色,就让父亲和叔叔变黑、让爷爷变红,并前往爷爷结点处继续递归。
- 4. 如果叔叔为黑色,且我是右孩子,则前往父亲处左旋。这种情况会转化为下一种情况。
- 5. 如果叔叔为黑色,且我是左孩子,则使父亲变黑,爷爷变红,并在爷爷处右旋。
- 6. 如果父亲是爷爷的右孩子,以上左右互换。
- 7. 最后,将根结点染黑。

代码 5: 插入函数

```
def insertNode(self, z):
1
2
            y = self. nil
3
            x = self.root
            while (x != self.__nil):
4
5
                y = x
6
                 if (z.key < x.key):
7
                     x = x.left
                 elif(z.key > x.key):
8
9
                     x = x.right
10
                 else:
11
                     print("Key", z.key, "conflict", )
12
                     return
13
            z \cdot p = y
            if(y = self._nil):
14
                 self.root = z
15
            elif(z.key < y.key):
16
                 y.left = z
17
            else:
18
19
                y.right = z
```

代码 6: insertFixup 函数

```
def insertFixup(self, z):
1
2
            while (z.p.color == RED):
3
                y = self.uncle(z)
                if (y.color == RED):
4
                     z.p.color = BLACK
5
6
                    y.color = BLACK
7
                     z.p.p.color = RED
8
                     z = z.p.p
9
                else:
10
                     if(z.p = z.p.p.left):
                         if(z == z.p.right):
11
12
                             z = z.p
13
                             self.leftRotate(z)
                         z.p.color = BLACK
14
                         z.p.p.color = RED
15
                         self.rightRotate(z.p.p)
16
                     else:
17
18
                         if(z == z.p.left):
19
                             z = z.p
20
                             self.rightRotate(z)
21
                         z.p.color = BLACK
22
                         z.p.p.color = RED
23
                         self.leftRotate(z.p.p)
24
            self.root.color = BLACK
```

## 2.4 Dijkstra 算法

1. 要删除结点 z, 要用到辅助函数 transplant(), 用 v 子树来替换 u 子树。

- 2. 删除操作类似于普通搜索树的删除,分为三种情况进行。但是删除之后要使用 delete-Fixup() 函数,通过改变颜色和执行旋转来恢复红黑性质。
- 3. deleteFixup() 函数分四种情况来修正。当我是父亲的左子时:
- 4. 如果兄弟红,就染黑它,染红父亲,并在父亲左旋。去新的兄弟处递归执行。
- 5. 如果兄弟黑,且其两孩子都黑,则染红兄弟。去父亲递归执行。
- 6. 如果兄弟 w 黑,且其子左红右黑,则使其与其左子交换颜色,并在 w 处右旋。此时进入第四种情况。
- 7. 取新的兄弟 w。若兄弟之右子红,则染黑父亲,染黑兄弟右子,在父亲处左旋。
- 8. 如果我是父亲的右孩子,以上左、右互换。
- 9. 最后,将自己染黑。

#### 代码 7: 删除函数

```
1
        def delete(self, i):
2
            z = self.find(i)
            if(z = self._nil):
3
                print('Key', i, 'missing')
4
                return
5
6
            else:
7
                y = z
8
                yOriginalColor = y.color
9
                if(z.left == self. nil):
10
                    x = z.right
11
                    self.transplant(z, z.right)
                elif(z.right == self._nil):
12
                    x = z.left
13
14
                    self.transplant(z, z.left)
15
                else:
16
                    y = self.minimum(z.right)
17
                    yOriginalColor = y.color
                    x = y.right
18
19
                    if(y.p == z):
20
                        x.p = y
```

```
21
                     else:
22
                         self.transplant(y, y.right)
23
                         y.right = z.right
24
                         y.right.p = y
25
                     self.transplant(z, y)
26
                    y.left = z.left
27
                    y.left.p = y
                    y.color = z.color
28
29
            if(yOriginalColor == BLACK):
                 self.deleteFixup(x)
30
```

```
1
       def deleteFixup(self, x):
            while (x != self.root and x.color == BLACK):
2
3
                if(x = x.p.left):
                    w = x.p.right
4
5
                    if(w.color == RED):
6
                        w.color = BLACK
7
                        x.p.color = RED
                         self.leftRotate(x.p)
8
9
                        w = x.p.right
                    if (w.left.color == BLACK and w.right.color == BLACK):
10
                        w.color = RED
11
12
                        x = x.p
13
                    else:
                         if (w.right.color == BLACK):
14
15
                             w.left.color = BLACK
                             w.color = RED
16
17
                             self.rightRotate(w)
18
                             w = x.p.right
19
                        w.color = x.p.color
20
                         x.p.color = BLACK
                        w.right.color = BLACK
21
22
                         self.leftRotate(x.p)
23
                         x = self.root
                else:
24
25
                    w = x.p.left
26
                    if (w. color == RED):
27
                        w.color = BLACK
                         x.p.color = RED
28
```

```
29
                         self.rightRotate(x.p)
30
                         w = x.p.left
                     if (w.right.color == BLACK and w.left.color == BLACK):
31
32
                         w.color = RED
33
                         x = x.p
34
                     else:
35
                         if(w.left.color == BLACK):
                             w.right.color = BLACK
36
                             w.color = RED
37
                             self.leftRotate(w)
38
39
                             w = x.p.left
                         w.color = x.p.color
40
                         x.p.color = BLACK
41
                         w.left.color = BLACK
42
43
                         self.rightRotate(x.p)
44
                         x = self.root
45
            x.color = BLACK
```

### 代码 8: transplant 函数

```
def transplant(self, u, v):
1
2
           if(u.p == self._nil):
3
                self.root = v
           elif(u == u.p.left):
4
               u.p.left = v
5
6
           else:
7
               u.p.right = v
8
           v.p = u.p
```

# 2.5 打印路线、时间与换乘次数

- 1. 其他函数的实现大体基于以上核心函数,完成了各种功能。具体请参见源代码。
- 2. 另外还配套了文件读入等辅助函数,帮助实现本 PJ 要求的功能。

# 3 用户 UI 的设计与实现

1. 用户 UI 基于 python 的 tkinter 库。

- 2. 创建了输入输出框并绑定函数事件,让 UI 类拥有一棵树的对象,代用户操作这棵树。
- 3. UI 实现请参见源代码,不加赘述。