山东大学计算机科学与技术学院

数据结构与算法课程设计报告

学号: 202000130143 姓名: 郑凯饶 班级: 20.1

上机学时: 6 日期: 2022-5-19

课程设计题目: 低风险出行系统

软件环境: Windows 10 家庭中文版 64 位(10.0, 版本 18363)

Microsoft VS Code

cmake version 3.23.0-rc3

报告内容:

1. 需求描述

1.1 问题描述

城市之间有各种交通工具(汽车、火车和飞机)相连,有些城市之间无法直达,需要途径中转城市。某旅客于某一时刻向系统提出旅行要求。考虑在当前 COVID-19 疫情环境下,各个城市的风险程度不一样,分为低风险、中风险和高风险三种。系统根据风险评估,为该旅客设计一条符合旅行策略的旅行线路并输出;系统能查询当前时刻旅客所处的地点和状态(停留城市/所在交通工具)。。

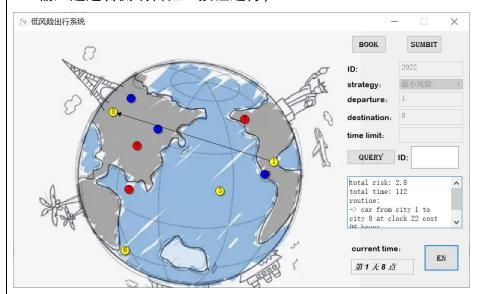
1.2 基本要求

- (1)城市总数不少于10个,为不同城市设置不同的单位时间风险值:低风险城市为0.2;中风险城市为0.5;高风险城市为0.9。各种不同的风险城市分布要比较均匀,个数均不得小于3个。旅客在某城市停留风险计算公式为:旅客在某城市停留的风险=该城市单位时间风险值*停留时间。↓
- (2)建立汽车、火车和飞机的时刻表(航班表),假设各种交通工具均为起点到终点的直达,中途无经停。不能太简单,城市之间不能总只是1班车次;整个系统中航班数不得超过10个,火车不得超过30列次;汽车班次无限制; 4
- (3) 旅客的要求包括:起点、终点和选择的低风险旅行策略。其中,低风险旅行策略包括:最少风险策略:无时间限制,风险最少即可;限时最少风险策略:在规定的时间内风险最少。
- (4) 旅行模拟系统以时间为轴向前推移,每10秒左右向前推进1个小时(非查询状态的请求不计时,即:有鼠标和键盘输入时系统不计时); «
- (5) 不考虑城市内换乘交通工具所需时间。↓
- (6) 系统时间精确到小时。↓
- (7) 建立日志文件,对旅客状态变化信息进行记录。

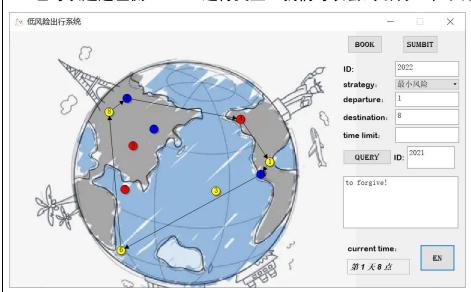
1.3 输入说明

输入界面设计

1. 输入通过右侧编辑框、按钮进行;



2. 也可以通过左侧 canvas 进行交互(我们可以尝试绘制一个"凸包")。



输入样例

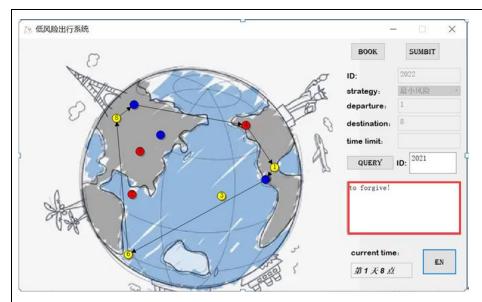
Items. in 文件

City. in 文件

1.4 输出说明

输出界面设计

1. 日志及旅客状态输出在<mark>右侧红色框 QTextEdit</mark>;



- 2. 同时左侧可视化旅客推荐路线以及行进路线;
- 3. 对于用户不规范操作进行消息提示。



输出样例 Plan. out 文件

2. 分析与设计

2.1 问题分析

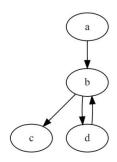
由于交通来往和时间密切相关,因此问题不可以简单抽象为求两点之间的一条路径,我们尝试为每个节点维护一张"路由表",记录何时该节点有路通往其他节点,然后通过搜索算法,为旅行者制定一条满足指定条件的路线。

下面我们进行定义与假设:

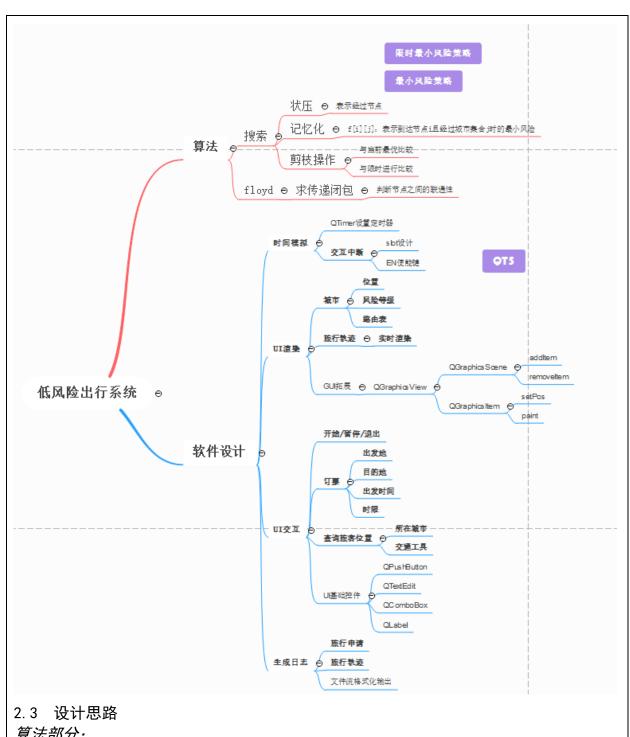
- 1. 总风险为在起点城市以及中转城市停留风险的总和。 每个城市的停留风险可以根据基本要求 (1) 计算。
- 2. 城市之间每天交通工具的来往是固定的。比如 A 城市每天 8,13,18 点有汽车开往 B 城市。而汽车通车的频率高于火车的,火车的高于飞机的。
 - 对基本要求 (2) 进行修改,实际生活中系统中航班数应该是随时间推进而不断增加的,不应该有参数设限。
- 3. 每个旅途中每个城市至多经过一遍。

假设一种极端情况:

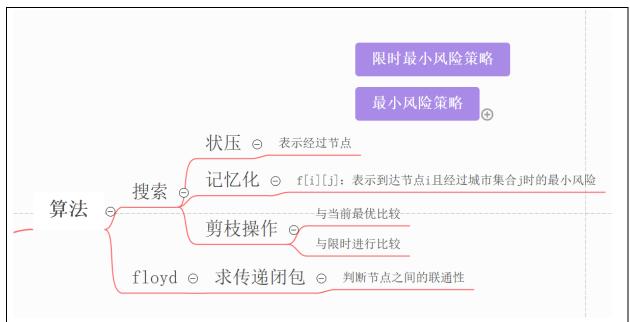
旅客从a去往c,由于没有直达的交通工具,他必须途径b城市。他于9点到达b,而b往c的车每天8点出发,并且每天只有一趟。这时系统发现,b与另一城市d之间有车辆来往并且可以与明天8点前回到b,旅客在城市b逗留会增加风险,所以系统会推荐旅客在bd之间来回观光一次甚至多次!



2.2 主程序设计



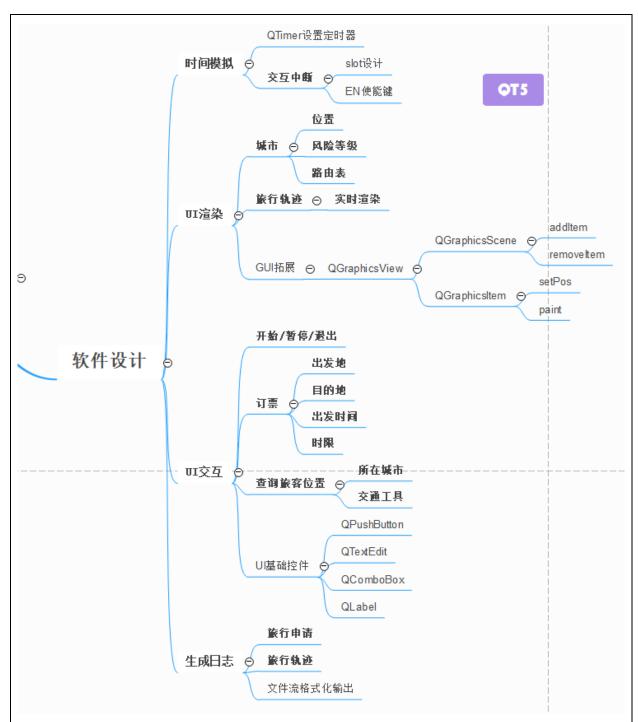
算法部分:



总体答案的求解通过搜索,状态压缩简便地表达假设 3(每个旅途中每个城市至多经过 1 遍),记忆化通过记录阶段性子问题的解加速搜索(不做重复的搜索),同时持久化存储答案,下次查询时可以快速返回,最后剪枝不可能获得最优答案的分支加速搜索。

弗洛伊德算法用于计算城市之间的传递闭包,快速判断是否存在旅途从城市 A 到城市 B.

Qt 软件部分(系统设计):



要求(4)(6)对时间模拟进行了要求,我通过 QTimer 设置定时器,每 2s 触发一次并对当前时间变量增 1(以小时为单位),另一方面,当用户进行操作(键盘鼠标),停止计时器运行,模拟系统中断,可以通过使能键 EN恢复系统运行。

UI 渲染是指图形化展示系统。首先渲染要素包括城市和旅行轨迹,两者用QGraphicsItem 表达。城市主要有风险等级、位置和路由表 3 个特征。风险等级通过颜色标识,位置以一定比例尺映射至 QGraphicsScene 中,通过 setPos 方法设置。旅行轨迹要实时渲染,重写继承方法 paint。

UI 交互是指用户的操作界面。设置使能/订票/查询等按钮,订票要求输入出发地、目的地、出发时间(缺省设置)、时间限制(限时最小风险策略),查询将返回旅客所在城市或者其所在交通工具。整体操作界面依赖一系列 UI 基础控件实现。

生成日志主要是记录订票时生成的旅客出行路线(包含旅客在系统中的所有状态),通过文件流格式化输出。

```
2.4 数据及数据类(型)定义
```

算法部分:

基础数据结构定义:

时刻表大小不确定,考虑可能还会动态修改,使用链表储存。

旅客申请:

```
记忆数组
```

```
trace f[35][35][24]; // f[i][j][t]: 于t点申请从城市i前往j的最低风险路线
```

定义"路径":

```
struct trace
{
    trace():E(false), totRisk(1e10), totTime(0) {}
    bool E;
    double totRisk;
    int totTime;
    list<item> routine;
};
```

Trace 用于记忆化搜索。

将以上算法函数进行封装为 travel System, 设计接口:

```
class travelSystem {
public:
     travelSystem();
     void setLimit(int t);
     void setTraveller(int id);
     void init();
     int ID(int id);// 创建新内部序号,或者查询内部序号int query(int rid, item &it);// 通过内部序号查询旅客状态QString qState(int id, int t);// 查询旅客精确状态
                                                             // 持久化旅客出行计划
// 更新旅客状态
// 将推荐路线输出至QString
     void savePlan(int r);
     void updatePlan(int t);

QString outputPlan();
     QString outputPlan();
     int getSize();
     city* getNodes();
     list<item> getRoutine();
     list<item> getTravel(int id);
     void dfs(int i, int s, int t, int stime, double r, int cost, int vis); // 最小风险策略
void dfs1(int i, int s, int t, int stime, double r, int cost, int vis); // 限时最小风险策略
trace dfs2(int i, int s, int t, int stime, double r, int cost, int vis); // 最小风险策略记忆化搜索
      int Dur(int a, int b);
```

```
private:
    // 静态变量
    const double rLevel[3] = {0.2, 0.5, 0.9};
    const static int N = 32;
    const QString type[3] = {"car", "train", "plane"};
    // 图
    int n;
    city gCity[N];
    bool reach[N][N];
    // 旅行计划
    int traveller;
    double totRisk;
    int totTime, timeLimit;
    list<item> routine;
    list<item> rt;
    // 系统中是否允许有多个旅客? 允许
    // 持久化routine
    // 旅客状态记录
    map<int, int> mp; // 映射id
    list<item> travel[15];
    int cnt;
   int clk[15]; // 行程沙漏值
int wait[15]; // 等待沙漏值
    // 初始化子操作
    void readCity();
    void readItem();
                     // floyd求传递闭包:判断城市之间是否可达
    void floyd();
    void printReach();
};
系统部分:
窗口界面定义(沿用 Qt 的设计标准):
```

```
namespace Ui {
   class Widget; // ui_widget.h文件中定义的类,外部声明
}
class Widget: public QWidget
{
   Q_OBJECT // 宏,使用信号与槽机制必须添加
public:
   explicit Widget(QWidget *parent = nullptr);
   ~Widget();
   void paintEvent(QPaintEvent *); // 渲染&V可视化
   GraphWidget *mGW;
private:
                           // 指向界面
   Ui::Widget *ui;
   void initUI();
                          // 初始化界面
   void initConnect(); // 初始化信号槽
private slots:
   void book(); // 订票
void sumbit(); // 提交
   void query(); // 查询
signals:
};
```

可视化渲染 canvas 定义 (还有 Node、Edge 类的定义在源码中呈现不再赘述):

```
class GraphWidget: public QGraphicsView
   Q_OBJECT
public:
  GraphWidget(QWidget *parent = nullptr, int cnt = 10, QSize size = QSize(1080, 600)); // 600,480
   void itemMoved(); // 定时检测节点是否移动
   int getCnt() { return Cnt; }
   void chooseNode(int); // 增删边
   void Set(city*);
   void reset(); // 刷新
   void setRoutine(list<item> rt); // 当前旅客的计划路线或剩余路线渲染
  void clrRoutine();
   void addEdge(int, int); // 加边
  Edge *edge[15][15];
public slots:
  void shuffle();
   void zoomIn();
   void zoomOut();
  void keyPressEvent(QKeyEvent *event) override; // 键盘输入事件
   void timerEvent(QTimerEvent *event) override;
                                            // 设定一次定时器
   void wheelEvent(QWheelEvent *event) override;
                                           // 鼠标滚轮事件
   void drawBackground(QPainter *painter, const QRectF &rect) override;
   void scaleView(qreal scaleFactor); // 视图大小调整
private:
    QGraphicsScene *myscene; // 平面,用于承载二维对象
    int timerId = 0;
                         // 节点对象指针
    Node *node[15];
    Node *crNode;
                           // 节点数
    int Cnt;
    QSize m_size;
                          // 是否已有选中点等待边操作
    bool isWait;
                          // 记录选中的第1个点
    int fn;
};
//! [0]
    QGraphicsScene 是一个平面对象, 可以承载诸如点、线的二维对象
```

(QGraphicsItem), slot 中的方法可以对视图大小进行调整。

2.5. 算法设计及分析

最低风险策略

```
void dfs(int i, int s, int t, int stime, double r, int cost, int vis, list<item> rt) {
   if (s == t) {
      // 比较风险, 更新路线
   }
   // 扫描当前城市的路由表
   for () {
      // 状压判断前往城市是否是经过城市, 是则跳过
      if (vis & (1 << (it->dCity - 1))) {
         continue;
      // 计算停留时间 dcost 以及停留增加风险 dr
      // 比较当前累积风险与当前已经完成最优路线的总风险
      // 更优则更新, 否则剪枝
      // 若不进行剪枝, 时间复杂度为 O(n!)
      if (r + dr > gTravel[i].totRisk) continue;
      // 标记前往城市已访问
      // 并将其加入路线
      vis ^= (1 << (it->dCity - 1));
      rt.push_back(*it);
      dfs(i, it->dCity, t, stime + dcost, r + dr, cost + dcost, vis, rt);
      // 恢复
      vis ^= (1 << (it->dCity - 1));
      rt.pop_back();
   }
}
```

时间复杂度分析:

搜索相当于一次"全表扫描",但由于城市在单次旅途中至多经过 1 次,设城市数为 n,虽然城市之间有多种多躺交通工具来往,但其不会随 n 增长而增长,因此复杂度可以表达为 0(n!)。考虑到剪枝优化,复杂度实际更优秀。

限时最低风险

```
void dfs1(int i, int s, int t, int stime, double r, int cost, int vis, list<item> rt) {
   if (s == t) {
      // 比较风险, 更新路线
   // 扫描当前城市的路由表
   for () {
      // 状压判断前往城市是否是经过城市, 是则跳过
      // 计算停留时间 dcost 以及停留增加风险 dr
      if (r + dr > gTravel[i].totRisk) continue;
      // 超过时间限制
      if (cost + dcost > TL) continue;
      // 标记
      dfs1(i, it->dCity, t, stime + dcost, r + dr, cost + dcost, vis, rt);
      // 恢复
   }
}
  和最低风险策略相似。
```

伪代码

```
trace dfs2(int i, int s, int t, int stime, double r, int cost, int vis, list<item> rt) {
   if (f[s][t][daytime(stime)].E == true) {
       return f[s][t][daytime(stime)];
   trace res;
   // 扫描当前城市的路由表
   for (; it != end; it++) {
       // 状压判断经过城市
       // 计算停留时间 dcost 以及停留增加风险 dr
       // 标记
       trace res1;
       res1 = dfs2(i, it->dCity, t, stime + dcost, r + dr, cost + dcost, vis, rt);
       // 回溯时已求解出 it->dCity 至 t 的最优路线
       // 记忆 s 至 t 于 stime + duration 时刻出发的最优路线
       f[s][t][daytime(stime + duration)] = res1;
       // 尝试更新 s 至 t 于 stime 时刻出发的最优路线
       if (res1.totRisk < res.totRisk) {</pre>
          res = res1;
       // 恢复
   return f[s][t][daytime(stime)] = res;
```

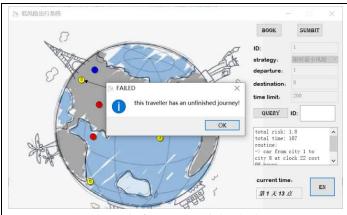
时间复杂度分析:

一开始单次的搜索同原始方法相同,但随着查询次数增加,在系统不发生改变的情况下,复杂度逐渐变为 0(1)(此时所有答案已经求解完成,实际为数组 0(1)查询返回),均摊下来复杂度可以十分优秀!

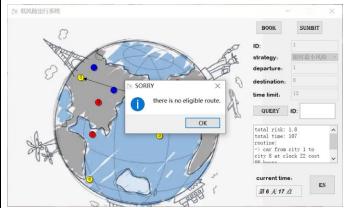
3. 测试

用户交互测试:

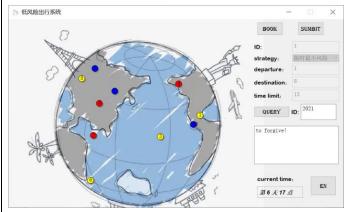
(1) 旅行有未完成行程, QMessage 进行提示:



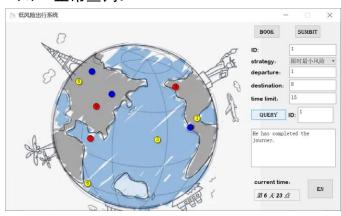
(2) 没有符合旅客需求的旅行方案:



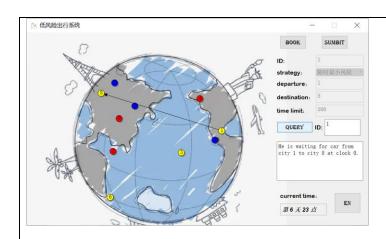
(3) 查询时,没有相应旅客信息,在右侧消息框中显示 to forgive!(查无此人):



(4) 正常查询:



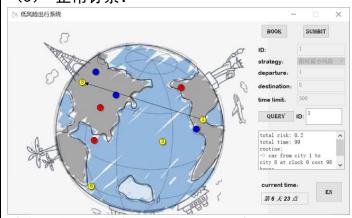
(查询到该旅客已经完成行程)



(ID 为 1 的旅客正在城市 1 等待前往城市 8 的



(5) 正常订票:



消息框中显示旅行总风险、总用时以及具体路线, 左侧 canvas 渲染路线。

算法正确性验证:

与暴力方法进行比较,同时各个方法之间也可以相互佐证正确性。

4. 分析与探讨

这次大作业我分为算法与系统(Qt)两部分完成,两个部分前前后后都用去了一个星期,过程中我回顾了 DSA 搜索算法的相关设计、C++面向对象的设计方法以及学习了 Qt 工程的编写。

但是 covid-19(我对于该项目的命名)距离现实中的软件工程项目还有很大差距,从算法设计方面,我的算法鲁棒性较低,只适用于一类情况,而且考量指标单一,远远未及现实问题的复杂性。希望有机会学习途游等等旅游平台的路线规划算法,不过在新冠疫情的背景下,covid-19 也对低风险出行规划提出了思考(虽然是课设题目要求的233)。

已将代码开源,可能 DSA 课设的题目不会人人都一样,但是我觉得我魔改的拓扑图可视化渲染的 GraphWidget 组件在图类问题的可视化大有用处,可以作为大家在图形化渲染方面的入门参考。我会积极维护,不断完善其功能。

以上。

5. 附录: 实 (另附)	现源代码		