导航软件

一、实验要求

要求在所给的数据集上建立图结构(邻接矩阵或者邻接表),并在建立的图结构上自行实现Dijkstra算法求解任意两点之间的最短路径。

• 输入输出要求:

Input: src(源点) Dst(目标点)

Output:

(1) 最短路径的长度: distance

(2) Src到Dsr的一条最短路径,例如: Src->p1->p2->p3->...->Dst(逆序输入也对)

二、实验目的,

熟悉并掌握图的建立算法和Dijkstra求图上最短路径算法,了解Dijkstra算法的改进方法,掌握时间复杂度的分析方法并且去分析对比验证不同时间复杂度的Dijkstra算法的时间开销,了解稀疏的图结构的压缩存储方法。

三、程序能实现的功能

- 对数据文件进行二进制处理,同时少量压缩二进制文件
- 根据数据文件建立图结构(邻接表)
- 使用朴素法,二叉堆,配对堆,fibonacii堆搜索最短路径,对于大数据测试样例,搜索时间能够进入10s

四、设计思路

- 预处理
 - 。 将原数据文件转换为二进制形式
 - 建立图的邻接表,将图按顺序输出,同一个出发点的边只记录以此源点,用度数来标记下一个源点
- dijkstra
 - o 建立 visited 与 distance 数组
 - o 初始 visited 数组置0, distance 数组置最大(由于 memset()的限制,稍小于 INT_MAX)
 - 将源点距离设为0,访问设为1,遍历所有与源点相连的边,记录距离进入distance数组
 - 。 从distance数组中找出distance最短的点,记为u,遍历所有与u相连的边,相连的点记为 v_1,v_2,\ldots,v_n ,如果 $visited[v_i]==0\&distance[v_i]>distance[u]+weight_{u->v}$,更新 $distance[v_i]$ 的值
 - \circ 重复上述操作,知道visited[Dst] == 1或者整个图已搜索完毕,仍然没有找到路径
 - 。 逆序输出最短路径

五. 项目结构

```
-- CMakeLists.txt
binary
  `-- pre.cpp
  include
   -- Heap.h
   -- dijkstra.h
   -- fibheap.h
   -- graph.h
      pair_heap.h
  src
  -- Heap.cpp
   -- dijkstra.cpp
   -- fibheap.cpp
   -- graph.cpp
   -- main.cpp
   -- pair_heap.cpp
```

六、文件的具体实现

- 预处理
 - 。 二进制

```
void input::begin_binary()
 2
 3
        auto loc = data_info.find('.');
        out_info = data_info.substr(0, loc) + "_pre.txt";
 5
        std::ifstream infile(data_info.c_str(), std::ios::in);
 6
        std::ofstream outfile(out_info.c_str(), std::ios::out |
    std::ios::binary);
 7
        if (!infile || !outfile)
 8
        {
 9
             return;
10
        int num1, num2, info;
11
12
        printf("\033[?251");
13
        std::string line;
14
15
        while (getline(infile, line))
16
            std::cout << "\r" << line;</pre>
17
            auto linestream = std::istringstream(line);
18
            linestream >> num1 >> num2 >> info;
19
20
            outfile.write((char *)&num1, sizeof(int));
            outfile.write((char *)&num2, sizeof(int));
21
            outfile.write((char *)&info, sizeof(int));
22
23
        printf("\033[?25h");
24
25
        infile.close();
        outfile.close();
26
27
```

。 压缩

根据邻接表直接二进制输出图的数据

- dijkstra
 - o main.cpp

不同函数的调用,与用户交互

o graph.h和graph.cpp

类及函数的定义

```
typedef struct ArcNode
2
3
       int adjvex;
4
       int weight;
 5
        struct ArcNode *nextarc;
6 } ArcNode;
7
   struct VNode
8
9
       int vex_data;
10
       ArcNode *firstarc;
11 | };
   class AGraph
12
13
14
   private:
15
        int vexnum;
16
       struct ArcNode *last_ptr;
   public:
17
       std::vector<VNode *> data;
18
19
       AGraph();
20
       ~AGraph();
21
        bool input(int x, int y, int info); //输入数据
        bool input_(int x, int y, int info); //输入数据(用于压缩输入)
22
23
        int get_vex();
                                            //返回点数
24
   };
```

bool input(int x,int y,int info)

```
bool AGraph::input(int x, int y, int info)
 1
 2
        std::cout << "\r" << x << " " << y << " " << info;
 3
 4
        if (data[x] == nullptr)
 5
        {
 6
            vexnum++;
            struct VNode *first_init = new VNode;
 7
 8
            first_init->vex_data = x;
 9
            first_init->firstarc = nullptr;
10
            data[x] = first_init;
        }
11
12
        struct ArcNode *p = new ArcNode;
13
        p->nextarc = nullptr;
14
        p->weight = info;
15
        p->adjvex = y;
16
17
        struct ArcNode *q = data[x]->firstarc;
        if (q == nullptr)
18
19
        {
```

```
20
             data[x]->firstarc = p;
21
             last_ptr = p;
22
             return true;
23
        }
24
        while (q->nextarc != nullptr)
25
            q = q->nextarc;
26
        q->nextarc = p;
27
28
        last_ptr = p;
29
        return true;
30 }
```

o dijkstra.h和dijkstra.cpp

函数定义

```
1
 2
    struct node
 3
        int begin;
 4
 5
        int distance;
 6
        node()
 7
        {
 8
            begin = 0;
 9
            distance = 0;
10
        };
11
        node(int a, int b)
12
        {
13
            begin = a;
            distance = b;
14
15
        friend bool operator>(struct node n1, struct node n2)
16
17
        {
18
            return n1.distance < n2.distance;
19
        }
20
        friend bool operator<(struct node n1, struct node n2)</pre>
21
        {
22
            return n1.distance > n2.distance;
23
        }
    };
24
25
    struct cmp
26
27
        bool operator()(struct node x, struct node y)
28
        {
29
            return x.distance > y.distance;
30
31
    };
   int find_min(std::unordered_map<int, int> &dis_map, int vis[]);
32
33
    clock_t dijkstra(AGraph &G, int x, int y);
                                                            //朴素算法
    clock_t dijkstra_heap(AGraph &G, int x, int y);
                                                             //二叉堆
34
35
    clock_t dijkstra_fibheap(AGraph &G, int x, int y);
    //Fibonacci堆
   clock_t dijkstra_pair_heap(AGraph &G, int x, int y);
                                                            //配对堆(递
36
    clock_t dijkstra_pair_heap_0(AGraph &G, int x, int y); //配对堆(队
37
    列)
```

```
clock_t dijkstra_heap_gnu(AGraph &G, int x, int y); // pbds库
优先队列

clock_t dijkstra_pair_heap_gnu(AGraph &G, int x, int y); // pbds库配对堆

clock_t dijkstra_thin_heap_gnu(AGraph &G, int x, int y); // pbds库Fibonacci堆
```

■ clock_t dijkstra_heap(AGraph &G, int x, int y) (所有搜索除了使用的数据结构不同,剩下实现部分基本相同,只举一个介绍)

```
1
    clock_t dijkstra_heap(AGraph &G, int x, int y)
2
 3
        int *visited = new int[100000000];
4
        memset(visited, 0, sizeof(int) * 100000000);
 5
        int *dis = new int[100000000];
        memset(dis, 127, sizeof(int) * 100000000);
 6
 7
        int *pre = new int[100000000];
        memset(pre, -1, sizeof(int) * 100000000);
 8
9
        Heap<struct node> q;
        dis[x] = 0;
10
11
        q.push(node(x, dis[x]));
12
13
        while (!q.empty())
14
        {
15
            struct node now = q.top();
16
            q.pop();
            if (visited[now.begin] == 1)
17
18
                continue;
19
            visited[now.begin] = 1;
20
            if (now.begin == y)
21
                break;
22
            struct ArcNode *p = G.data[now.begin]->firstarc;
23
            while (p != nullptr)
24
                if (visited[p->adjvex] != 1 && dis[p->adjvex] >
25
    dis[now.begin] + p->weight)
26
                {
27
                     dis[p->adjvex] = dis[now.begin] + p->weight;
28
                     q.push(node(p->adjvex, dis[p->adjvex]));
29
                     pre[p->adjvex] = now.begin;
30
                }
31
                p = p->nextarc;
32
            }
33
        }
34
35
        clock_t endtime = clock();
36
37
        if (visited[y] != 1)
38
        {
            std::cout << "不能到达!" << std::endl;
39
40
            delete[] visited;
41
            delete[] dis;
42
            delete[] pre;
43
            return endtime;
44
        }
45
        int road = y;
46
        while (road !=-1)
```

```
47
48
            printf("\033[0;30;47m%d\033[0m ", road);
49
            road = pre[road];
50
            if (road != -1)
                 std::cout << "<- ";
51
52
            else
53
                printf("\n");
54
        }
55
        std::cout << "\nOutput:\n" << dis[y] << std::endl;</pre>
56
        delete[] visited;
57
58
        delete[] dis;
59
        delete[] pre;
60
61
        return endtime;
62 }
```

o heap.h和heap.cpp

类的定义及重要函数内容

```
1 template <class T>
2 class Heap
3
   {
4 private:
5
       std::vector<T> data;
6
       int length;
7 public:
8
       Heap();
9
      ~Heap();
10
      inline void swim(int k); //上浮
     inline void sink(int k);
11
                                 //下沉
     inline void push(T e);
12
                                 //入堆
      inline void pop();
13
                                //出堆
14
     inline T top();
                                 //返回堆顶元素
      inline bool empty();
15
                                 //判断是否为空
16
      inline int size();
                                 //返回大小
       inline void swap(T &a, T &b); //交换元素
17
18 };
```

■ 实现思路

使用vector存储数据,下标为0的点不用,这样下表为n的数据,双亲为 $\frac{n}{2}$,孩子为2n和 2n+1,每次入堆,在结围加入元素,然后最后一个元素上浮,出堆,将最后一个元素和第一个元素交换,删除最后一个元素,将第一个元素下沉,此时push和pop都是logn的

void push(T e)

```
1 template <class T>
2 inline void Heap<T>::push(T e)
3 {
4    data.push_back(e);
5    length++;
6    swim(length);
7 }
```

void pop()

```
inline void Heap<T>::pop()

{
    swap(data[1], data[length--]);
    data.pop_back();
    sink(1);
}
```

void swim(int k)

```
template <class T>
1
2
   inline void Heap<T>::swim(int k) //上浮
3
       while (k > 1 \& data[k] > data[k / 2])
4
5
6
           swap(data[k], data[k / 2]);
7
           k /= 2;
8
       }
9
   }
```

void sink(int k)

```
1
    template <class T>
2
   inline void Heap<T>::sink(int k) //下沉
        while (k * 2 <= length)
4
 5
            int j = 2 * k;
6
7
           if (j < length && (data[j] < data[j + 1])) //找到左右子树
    中更小的
8
               j++;
            if (data[k] > data[j])
9
               break;
10
            swap(data[k], data[j]);
11
12
            k = j;
13
        }
14 }
```

o pair_heap.h和pair_heap.cpp

类的定义及重要函数实现

```
1 template <class T>
 2
   class pair_node
 3
   {
    public:
 4
 5
        T val;
        int left;
 6
 7
        int right;
 8
        pair_node()
 9
        {
10
            left = 0;
11
            right = 0;
12
        }
        pair_node(T e)
13
14
        {
            val = e;
15
```

```
left = 0;
16
17
            right = 0;
18
        }
19
   };
20
   template <class T>
   class pair_heap
21
22
   {
23
   private:
24
        std::vector<pair_node<T>> data;
25
        int length; //已经到达的vector地址
26
        int _size; //实际存储的大小
27
        inline void merge(int x, int y);
28
        inline int merges(int x, int y);
29
        int root;
30
        inline int pop_();
31
32
   public:
        pair_heap();
33
34
        ~pair_heap();
35
        inline void push(T e);
        inline void pop();
36
37
        inline void _pop();
38
        inline T top();
        inline bool empty();
39
40
        inline int size();
41 | };
```

■ 实现思路

使用vector储存节点,节点的元素包含左右孩子的下标,以及自身的值,配对堆的核心操作是merge操作,即将两棵树合并,有递归和队列两种方法,push操作即将新节点与原来的root节点进行一次merge操作,复杂度是O(1)的,pop操作是将根节点的去除,将他的每一个孩子merge在一起,其中merge操作分为两种,递归merge和队列merge

void merge(int x,int y)

```
template <class T>
 2
    inline void pair_heap<T>::merge(int x, int y)
 3
    {
 4
        if (!x || !y)
 5
             root = x + y;
 6
        else if (x == y)
 7
             root = x;
 8
        else
 9
        {
10
             if (data[x].val < data[y].val)</pre>
             {
11
12
                 int temp = x;
13
                 x = y;
14
                 y = temp;
15
             data[y].right = data[x].left;
16
17
             data[x].left = y;
18
             data[x].right = 0;
19
             root = x;
20
        }
    }
21
```

- int merges(int x,int y) (递归用merge,除了返回root外和上述merge完全相同)
- void push(T e)

```
1
   template <class T>
2
   inline void pair_heap<T>::push(T e)
3
4
       pair_node<T> temp(e);
5
       data.push_back(temp);
       length++;
6
7
       merge(root, length);
8
       _size++;
9
   }
```

■ void pop() (队列 pop)

```
template <class T>
 1
 2
    inline void pair_heap<T>::pop()
 3
    {
 4
        if (\_size == 0)
 5
            std::cout << "为空!" << std::endl;
 6
 7
            return;
 8
        }
        if (data[root].left == 0)
 9
10
             root = 0;
        else if (data[data[root].left].right == 0)
11
12
            root = data[root].left;
13
        else
14
        {
15
            std::queue<int> que;
            int now = root;
16
17
            que.push(data[now].left);
            now = data[now].left;
18
19
            while (data[now].right != 0)
20
                 que.push(data[now].right);
21
22
                 now = data[now].right;
23
24
            int _que_size = que.size();
25
            while (_que_size >= 2)
26
27
                 int a = que.front();
28
                 que.pop();
29
                 int b = que.front();
30
                 que.pop();
31
                 merge(a, b);
32
                 que.push(root);
33
                 _que_size--;
34
            }
35
        }
36
        _size--;
37
    }
```

■ void _pop() (递归pop)

```
template <class T>
 2
    inline void pair_heap<T>::_pop()
 3
    {
        root = pop_();
 4
 5
        _size--;
 6
    }
 7
    template <class T>
 8
    inline int pair_heap<T>::pop_()
 9
    {
10
        if (_size == 0)
11
12
            std::cout << "为空!" << std::endl;
13
            return 0;
14
        }
        if (data[root].left == 0)
15
16
            return 0;
17
        else if (data[data[root].left].right == 0)
18
            return data[root].left;
19
        else
20
            int son1 = data[root].left;
21
22
            int son2 = data[data[root].left].right;
23
            data[root].left =
    data[data[root].left].right].right;
24
            return merges(merges(son1, son2), pop_());
25
        }
    }
26
```

o fibheap.h和fibheap.cpp

类的定义及重要函数内容

```
1 template <typename T>
 2
    struct fib_node
 3
        struct fib_node<T> *parent;
 4
 5
        struct fib_node<T> *child;
        struct fib_node<T> *left;
 6
 7
        struct fib_node<T> *right;
 8
        T key;
 9
        fib_node() : parent(nullptr), child(nullptr), left(this),
10
    right(this), degree(0), mark(false) {}
11
    template <class T>
12
13
    class FibHeap
14
   {
15
   private:
16
        int keyNum;
17
        int maxDegree;
18
        struct fib_node<T> *min;
        struct fib_node<T> **cons;
19
20
        void removeNode(struct fib_node<T> *node);//剔除该节点
21
        void addNode(struct fib_node<T> *node, struct fib_node<T>
    *root);
22
        void consolidate();//合并
        struct fib_node<T> *extractMin();//抽出最小节点对应的树
23
```

```
24
       void makeCons();//开辟空间
25
        void link(struct fib_node<T> *node, struct fib_node<T>
    *root);//合并节点时,相同度数节点的合并
26
        void theEnd(struct fib_node<T> *node);//用于释放空间
    public:
27
28
        FibHeap();
29
        ~FibHeap();
30
        void push(T e);
31
       void pop();
32
        bool empty();
33
       int size();
34
        T top();
35 };
```

■ 实现思路

由于只需要使用入堆和出堆,所以对fibonacii堆的内容进行了一定的简化,fibonacii堆是一颗树,兄弟节点之间可以当作双向循环链表,push操作直接在根节点所在的双向循环链表中加入该节点,根据大小更新根节点,pop操作同配对堆类似,但合并的是根节点的孩子以及根节点的兄弟,此时需要引入辅助节点

void push(Te)

```
1
    template <class T>
 2
    void FibHeap<T>::push(T e)
 3
 4
        struct fib_node<T> *temp = new struct fib_node<T>;
 5
        temp->key = e;
 6
        temp->left = temp;
 7
        temp->right = temp;
 8
        if (keyNum == 0)
 9
            min = temp;
10
        else
11
        {
             addNode(temp, min);
12
13
            if (min->key < temp->key)
14
                min = temp;
15
        }
16
        keyNum++;
17
    }
```

void pop()

```
template <class T>
 1
 2
    void FibHeap<T>::pop()
 3
    {
 4
        if (min == nullptr)
 5
            return;
 6
        keyNum--;
 7
        struct fib_node<T> *p = min;
 8
        struct fib_node<T> *child = nullptr;
 9
        while (p->child != nullptr)
10
            child = p->child;
11
12
            removeNode(child);
            if (child->right == child)
13
14
                 p->child = nullptr;
```

```
15
            else
16
                 p->child = child->right;
17
             addNode(child, min);
             child->parent = nullptr;
18
19
20
        removeNode(p);
21
        if (p->right == p)
            min = nullptr;
22
23
        else
24
25
            min = p->right;
26
            consolidate();
27
        }
28
        delete p;
   }
29
```

pop操作主要为将最小节点的孩子上升到根节点所在的循环链表内,接着从中不断抽取最小节点及其对应的树,将度数相同的节点合并(利用辅助空间),更新根节点(具体实现参照源码)

七、测试程序的正确性及性能

引入pbds库中各种最小堆进行比较

• 对于小数据测试样例

```
搜索路径:
 321 -> 123456
请选择搜索方式:
                          16.6435s
1. 堆优化(Heap)
                          0.095962s
2. 堆优化(pair_heap,递归)
                          0.107241s
3. 堆优化(pair_heap,队列)
                          0.218043s
4. 堆优化(Fibonacii)
                          0.108262s
5. 堆优化(priority_que)
                          0.214228s
                         0.1005s
6. 堆优化(pairing_heap_tag)
7. 堆优化(thin_heap_tag)
                          0.103995s
8. 下一组数据
9. 退出程序
```

可以看到,对于小数据测试样例,除了朴素法时间过长以外,手写的堆以及pbds库中的堆都可以在1s之内完成搜索,由于电脑性能不稳定,时间的差距可以忽略

- 对于两组大数据测试样例
 - 0 3141592->2718281

搜索路径:	SALL
3141592 -> 2718281	
请选择搜索方式:	
0. 朴素法(n^2)	0s
1. 堆优化(Heap)	6.72801s
2. 堆优化(pair_heap,递归)	9.37885s
3. 堆优化(pair_heap,队列)	11.1983s
4. 堆优化(Fibonacii)	11.061s
5. 堆优化(priority_que)	9.7215s
6. 堆优化(pairing_heap_tag)	8.91119s
7. 堆优化(thin_heap_tag)	9.51418s
8. 下一组数据	1
9. 退出程序	19 1

o 1000000->2000000

搜索路径:	8300	
1000000 -> 2000000		
请选择搜索方式:		
0. 朴素法(n^2)	0s	*
1. 堆优化(Heap)	0.295858s	
2. 堆优化(pair_heap,递归)	0.367577s	
3. 堆优化(pair_heap,队列)	0.424836s	
4. 堆优化(Fibonacii)	0.483372s	Chr.
5. 堆优化(priority_que)	0.359514s	JE.
6. 堆优化(pairing_heap_tag)	0.356479s	
7. 堆优化(thin_heap_tag)	0.385739s	
8. 下一组数据		
9. 退出程序	10	

- 。 对于大数据测试, 朴素法在一个小时内都无法搜索出答案
- 。 所有堆优化的算法都可以在25s之内完成搜索
- 手动实现的二叉堆拥有最好的性能,较之系统的优先队列,也有更好的表现
- 。 递归实现pop的配对堆与系统配对堆性能相仿,队列实现pop则稍有差距(如果在编译时开启O2优化,队列的性能会强于递归,但是O2优化不够稳定)
- o Fibonacci堆较之pbds库有着不小的差距

• 一些思考

配对堆和Fibonacci堆在理论上的时间复杂度都应该优于二叉堆,但是手写的二叉堆反而性能最佳,pbds库配对堆和Fibonacci堆较二叉堆也没有极其突出的表现,我认为原因可能有:

- 。 测试数据点特殊, 具有偶然性
- 。 在入堆的操作上,二叉堆是O(log(n))的,配对堆和Fibonacci堆是O(1)的,此时二叉堆的性能较差,但由于数据特殊性,在每次入堆时,所需要经历的上浮操作较少
- 。 在出堆的操作上,三种堆结构均是O(log(n))的,但是配对堆和Fiboncci堆是均摊复杂度,单次操作极限情况下: $\lim_{n\to+\infty}\frac{n}{2}+\frac{n}{4}+\frac{n}{8}+\ldots=n$,由于出堆几乎不是连续的,虽然上次出堆使根节点的孩子节点变成了原来的一半,由于不能立刻弹出,经历了多次入堆操作后,出堆的复杂度仍然是较高的,浪费了过多的时间

八、编译过程

- 编译环境
 - Ubuntu-20.04 (wsl2)
 - o gcc 9.3.0
 - o cmake version 3.16.3
- CMakeLists.txt (注意修改Debug模式和Release模式)

```
cmake_minimum_required(VERSION 3.5)
2
3 project(navigation)
4
5
   set (CMAKE_CXX_STANDARD 17)
7
   set(SOURCES
8
       src/main.cpp
9
       src/dijkstra.cpp
10
      src/graph.cpp
11
      src/Heap.cpp
12
       src/pair_heap.cpp
        src/fibheap.cpp)
13
14
15 | add_executable(navigation ${SOURCES})
16
17 | SET(CMAKE_BUILD_TYPE "Release")
18 # SET(CMAKE_BUILD_TYPE "Debug")
19
20 target_include_directories(navigation
21 PRIVATE
        ${CMAKE_CURRENT_SOURCE_DIR}/include)
```

• 编译操作(Release版本为例,首先进入项目目录)

```
1 mkdir Release
2 cd Release
3 cmake ..
4 make
5 ulimit -s unlimited # linux下打开内存限制
6 ./navigation
7 # 运行程序
```

九、实验收获

- 进一步加深了对图这种数据结构的认识
- 熟悉了Dijkstra算法及其堆优化
- 探索了多种堆的数据结构
- 了解了文件存储的机制