在邻接表类中实现带负权值的单源最短路径函数。

【解】带负权值的单源最短路径可以采用穷举方法,从源点开始检查结点。对每个被检查的结 点x,检查它的所有后继。如果从源点经过x到达x的某个后继结点的路径比原来的路径好, 则再检查 x 的这个后继结点。因为它的后继结点也可能会有一条更好的路径。重复这个过程, 直到所有结点都找不到更好的路径为止。

这个算法实现时必须保存需要检查它的后继结点的结点,这可以利用一个队列。开始时, 将源点 stort 放入队列,然后重复以下过程,直到队列为空:出队一个结点 v,对 v的所有 邻接点 W,如果 start 经过 V 到 W 的距离比已知的 start 到 W 的距离短,则更新 W 的距离, 并将 w 入队。算法的完整实现见代码清单 14-3。

代码清单 14-3 带负权值的最短路径函数

- 1. template <class TypeOfVer, class TypeOfEdge>
- 2. void adiListGraph<TypeOfVer, TypeOfEdge>::minusShortDistance

```
3.
      (TypeOfVer start, TypeOfEdge noEdge) const
4. {TypeOfEdge *distance = new TypeOfEdge[Vers]; // 保存源点到每个结点的距
5.
   int *prev = new int [Vers];
                                  // 保存源点到每个结点的路径
6.
   int u, sNo, i;
7.
   edgeNode *p;
8.
    linkQueue<int> q;
                                  // 保存待检查结点
9.
10. for (sNo = 0; sNo < Vers; ++sNo)
                                        // 检察源点是否存在
11.
        if (verList[sNo].ver == start) break;
12. if (sNo == Vers){
13.
        cout << "起始结点不存在" << endl;
14.
        return:
15. }
16.
17. // 初始化
18. for (i = 0; i < Vers; ++i) distance[i] = noEdge;
19. distance[sNo] = 0;
20. prev[sNo] = sNo;
21. q.enQueue(sNo);
22.
23. while (!q.isEmpty()) {
                                  // 检查每一个可能的结点
24.
        u = q.deQueue();
        for (p = verList[u].head; p!= NULL; p = p->next) // 检查 u 的每个后继
25.
26.
            if (distance[p->end] > distance[u] + p->weight) {//找到更好的路径
27.
           distance[p->end] = distance[u] + p->weight;
28.
           prev[p->end] = u;
29.
                   q.enQueue(p->end);
30.
         }
```