Algorithms

Programming Assignment #3

姓名:莊志淵 學號:r09921006

I. Data structures

主要使用 C++ STL vector 來做為 Graph 與其 transform 的紀錄。

- 1. G: adjacency list of the given graph.
- 2. G T: adjacency list of the inversed graph.

II. Algorithms:

A. Undirected graph:

我選擇使用類似以 Kruskal's algorithm 來對 G 找 minimum spanning tree 的做法,但是把選擇 edge 的優先順序改成由 weight 大的至小的,也就是 maximum spanning tree,該 tree 即為 break cycle 後剩下的 acyclic graph,而沒有選到的 edges 即構成 minimum cost 的 optimal removed edges。

B. Directed graph:

對於 NP-hard 的 minimum feedback arc set problem,我参考 Eades 等人發表的"A fast and effective heuristic for the feedback arc set problem",裡面介紹了稱為 Algorithm GR 的演算法,是將原先的問題轉換成找 vertex sequence s*的問題,讓 G 中的 vertices 由左排到右成一列,而該列中由較右方的 vertex 連到較左方 vertex 的 edges 即為 feedback arc,而 GR algorithm 希望找到一個不錯的順序讓 feedback arc 能夠越少越好。它所採用的方法屬於 greedy algorithm,greedy 由 G 上移除 sinks、sources 以及(outdegree – indegree)最大的 vertices,此移除順序即為所要找的 sequence s,直到 G empty 為止。

```
procedure GR (G: DiGraph; var s: VertexSequence); s_1 \leftarrow \emptyset; s_2 \leftarrow \emptyset; while G \neq \emptyset do

{while G contains a sink do

{choose a sink u; s_2 \leftarrow us_2; G \leftarrow G - u}; while G contains a source do

{choose a source u; s_1 \leftarrow s_1u; G \leftarrow G - u}; choose a vertex u for which \delta(u) is a maximum; s_1 \leftarrow s_1u; G \leftarrow G - u}; s \leftarrow s_1s_2.
```

論文中有證明 cost 可以小於 m/2-n/6。

不過上述的 procedure 只作用在 unweighted 的 edges 上,為了處理 weighted 的部分, 我將 degree 的定義改為((input edges 的 weight 總和)) - (output edges 的 weight 總和))。