acm.mipt.ru

олимпиады по программированию на Физтехе

Раздел «Алгоритмы» . MinimalCoveringTreeKruskalCPP:

Реализация алгоритма Крускала построения минимального остовного дерева на C

• Описание идеи алгоритма

Содержание

- Реализация алгоритма Крускала построения минимального остовного дерева на С
 - Пстановка задачи
 - Формат входа
 - Первый вариант реализации
 - Второй вариант реализации

Пстановка задачи

Дан связный граф с взвешенными ребрами. Задача заключается в том, чтобы найти подмножество ребер минимального суммарного веса, которые бы покрывали все вершины графа. Другими словами, необходимо удалить как можно больше ребер (по весу) сохранив при этом свойство связности графа.

Формат входа

Вершины считаются пронумерованными от 0 и до V-1. Вход состоит из E+1 строчек. В первой даны V и E — количество вершин и количество ребер. Затем идет E строчек с описанием ребер:

```
V E
A1 B1 W1
A2 B2 W2
....
AE BE WE
```

Где (Ai, Bi) - i-ое ребро, Wi - вес этого ребра.

Для работы с вершинами, которые задаются, например, *строковыми именами*, следует обратить внимание на хеширование.

```
Sample input #1
5 8
0 3 5
0 1 1
0 2 3
2 1 6
2 3 1
4 1 3
4 2 2
4 3 2

Sample output #1
2 3 1
0 1 1
4 2 2
0 2 3
```

Первый вариант реализации

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
```

Поиск Раздел «Алгоритмы» Главная Форум Ссылки El Judge Инструменты:

Поиск Изменения Index Статистика

Разделы

Информация Алгоритмы Язык Си Язык Ruby Язык Ассемблера El Judge Парадигмы Образование Сети Objective C

Logon>>

```
int NV:
                         // Количество вершин в графе
 int NE;
                         // Количество ребер в графе
 #define MAX_NODES 100 // Максимальное количество вершин
#define MAX_EDGES 10 // Максимальное количество ребер в графе
 struct edge t {
   int n1,n2; // направление
               // вес ребра
   int w;
 } edges[MAX EDGES]; // Pe6pa rpaφa
 int nodes[MAX NODES]; // Вершины графа. Значение - "верхняя вершина
 // Функция "сравнения" двух ребер, используемая для сортировки
 int cmp(const void *a,const void *b){
    edge *c=(edge*)a, *d=(edge*)b;
    return c->w - d->w;
}
int last n;
 // Функция получает цвет вершины n-й по порядку.
// если nodes[n] < 0, то вершина n имеет цвет nodes[n]
// если nodes[n] >= 0, то вершина n имеет цвет такой же,
 // как и вершина с номером nodes[n]
 int getColor(int n){
   int c;
   if (nodes[n]<0)</pre>
      return nodes[last n=n];
   c = getColor(nodes[n]);
    nodes[n] = last_n;
    return c;
}
 int main(){
   int i;
    // Считываем вход
    scanf ("%d %d", &NV, &NE);
    for(i = 0; i < N; i++) nodes[i] = -1-i;
    for(i = 0; i < NE; i++)
       scanf("%d %d %d", &edges[i].n1, &edges[i].n2, &edges[i].w);
    // Алгоритм Крускала
   // Сортируем все ребра в порядке возрастания весов
    qsort(edges, NE, sizeof(edge t), cmp);
    for(i = 0; i < NE; i++){ // пока не прошли все ребра
       int c2 = getColor(edges[i].n2);
       if ( getColor (edges[i].n1) != c2 ){
          // Если ребро соединяет вершины различных цветов-мы его добавляем
          // и перекрашиваем вершины
          nodes [last n] = edges[i].n2;
          printf ("%d %d %d\n", edges[i].n1, edges[i].n2, edges[i].w);
       }
    return 0;
-- VladimirSitnikov - 03 Apr 2004
Второй вариант реализации
```

Формат входа у этой программы такой же, как и у предыдущей.

```
#include <stdio.h>
#include <malloc.h>
#include <stdlib.h>
```

```
typedef struct {
                    // edge start vertex
    int from;
                    // edge end vertex
    int to;
    double w;
                    // edge weight
} edge t;
typedef struct set_t {
    struct set_t *p; // link on parent
} set t;
             // number of sets
int NS;
set t *sets; // array of sets
             // number of edges
int NE;
edge t *E;
             // array of edges
int NV;
             // number of edges
// compare function for sorting edges by weight
int cmpw(edge t *a, edge t *b)
    if(a -> w > b -> w) return 1;
    if(a->w < b->w) return -1;
    return 0;
}
set t*
get set id(set t* s)
    if(s == s -> p)
        return s;
    else {
        set t *p = get set id(s->p);
        s \rightarrow p = p;
        return p;
    }
}
set t*
join sets(set t *a, set t *b)
    a - p = b;
    return a;
}
void
take edge(int edge id)
{
    printf("%d %d %lf\n", E[edge id].from, E[edge id].to, E[edge id].\u00ed);
}
int
main()
{
    int i;
    double W = 0;
    scanf("%d%d", &NV, &NE);
    E = (edge_t*) malloc(NE * sizeof(edge t));
    sets = (set t*) malloc(NV * sizeof(set t));
    for(i = 0; i < NE; i++)
    {
        scanf("%d%d%lf", &E[i].from, &E[i].to, &E[i].w);
    }
    // Sort edges by weight
    qsort(E, NE, sizeof(edge_t), (int (*)(const void*, const void*)) cmpw);
    // Create set of one-point sets
```

```
NS = NV;
     for(i = 0; i < NS; i++)
         sets[i].p = \&sets[i];
     // Extract next edge with minumum weight
     for(i=0; NS > 1 && i < NE; i++)
         // if the edge can't be added to tree, then go o next edge
         if ( get_set_id ( &sets[E[i].from]) == get_set_id ( &sets[E[i].to]) )
                 continue;
         // add the edge to covering tree
         join sets ( get set id (&sets[E[i].from] ), get set id ( &sets[E[i].to]) );
         NS--;
         take edge(i);
         W += E[i].w;
     }
     if(NS != 1)
        fprintf(stderr, "warning: Graph is not connected.\n");
     printf("Covering tree weight = %lf\n", W);
 }
-- ArtemVoroztsov - 16 Mar 2005
Copyright @ 2003-2022 by the contributing authors.
```