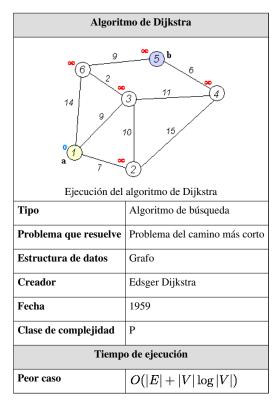
Algoritmo de Dijkstra



El **algoritmo de Dijkstra**, también llamado **algoritmo de caminos mínimos**, es un algoritmo para la determinación del camino más corto dado un vértice origen al resto de vértices en un grafo con pesos en cada arista. Su nombre se refiere a Edsger Dijkstra, quien lo describió por primera vez en 1959.

La idea subyacente en este algoritmo consiste en ir explorando todos los caminos más cortos que parten del vértice origen y que llevan a todos los demás vértices; cuando se obtiene el camino más corto desde el vértice origen, al resto de vértices que componen el grafo, el algoritmo se detiene. El algoritmo es una especialización de la búsqueda de costo uniforme, y como tal, no funciona en grafos con aristas de costo negativo (al elegir siempre el nodo con distancia menor, pueden quedar excluidos de la búsqueda nodos que en próximas iteraciones bajarían el costo general del camino al pasar por una arista con costo negativo).

Algoritmo

Teniendo un grafo dirigido ponderado de N nodos no aislados, sea x el nodo inicial, un vector D de tamaño N guardará al final del algoritmo las distancias desde x al resto de los nodos.

- 1. Inicializar todas las distancias en D con un valor infinito relativo ya que son desconocidas al principio, exceptuando la de x que se debe colocar en 0 debido a que la distancia de x a x sería 0.
- 2. Sea a = x (tomamos a como nodo actual).
- 3. Recorremos todos los nodos adyacentes de *a*, excepto los nodos marcados, llamaremos a estos nodos no marcados v_:.
- 4. Si la distancia desde x hasta v_i guardada en D es mayor que la distancia desde x hasta a, sumada a la distancia desde a hasta v_i; esta se sustituye con la segunda nombrada, esto es:
 si (D_i > D_a + d(a, v_i)) entonces D_i = D_a + d(a, v_i)
- 5. Marcamos como completo el nodo a.
- 6. Tomamos como próximo nodo actual el de menor valor en D (puede hacerse almacenando los valores en una cola de prioridad) y volvemos al paso 3 mientras existan nodos no marcados.

Una vez terminado al algoritmo, D estará completamente lleno.

Complejidad

Orden de complejidad del algoritmo: $O(|V|^2 + |E|) = O(|V|^2)$ sin utilizar cola de prioridad, $O((|E| + |V|) \log |V|)$ utilizando cola de prioridad (por ejemplo un montículo).

Podemos estimar la complejidad computacional del algoritmo de Dijkstra (en términos de sumas y comparaciones). El algoritmo realiza a lo más n-1 iteraciones, ya que en cada iteración se añade un vértice al conjunto distinguido. Para estimar el número total de operaciones basta estimar el número de operaciones que se llevan a cabo en cada iteración. Podemos identificar el vértice con la menor etiqueta entre los que no están en S_k realizando n-1 comparaciones o menos. Después hacemos una suma y una comparación para actualizar la etiqueta de cada uno de los vértices que no están en S_k. Por tanto, en cada iteración se realizan a lo sumo 2(n-1) operaciones, ya que no puede haber más de n-1 etiquetas por actualizar en cada iteración. Como no se realizan más de n-1 iteraciones, cada una de las cuales supone a lo más 2(n-1) operaciones, llegamos al siguiente teorema.

TEOREMA: El Algoritmo de Dijkstra realiza $O(n^2)$ operaciones (sumas y comparaciones) para determinar la longitud del camino más corto entre dos vértices de un grafo ponderado simple, conexo y no dirigido con n vértices.

Pseudocódigo

• Estructura de datos auxiliar: Q = Estructura de datos Cola de prioridad (se puede implementar con un montículo)

```
DIJKSTRA (Grafo G, nodo_fuente s)

para u ∈ V[G] hacer

    distancia[u] = INFINITO

    padre[u] = NULL

distancia[s] = 0

adicionar (cola, (s,distancia[s]))

mientras que cola no es vacía hacer

u = extraer_minimo(cola)

para todos v ∈ adyacencia[u] hacer

si distancia[v] > distancia[u] + peso (u, v) hacer

    distancia[v] = distancia[u] + peso (u, v)

    padre[v] = u

    adicionar(cola, (v,distancia[v]))
```

Otra versión en pseudocódigo sin cola de prioridad

```
función Dijkstra (Grafo G, nodo_salida s)

//Usaremos un vector para guardar las distancias del nodo salida al resto entero distancia[n]

//Inicializamos el vector con distancias iniciales booleano visto[n]

//vector de boleanos para controlar los vertices de los que ya tenemos la distancia mínima

para cada w EV[G] hacer

Si (no existe arista entre s y w) entonces

distancia[w] = Infinito //puedes marcar la casilla con un -1 por ejemplo

Si_no

distancia[w] = peso (s, w)

fin si

fin para

distancia[s] = 0
```

Al final tenemos en el vector distancia en cada posición la distancia mínima del vertice salida a otro vertice cualquiera.

Implementación

C++

```
// Declaraciones en el archivo .h
//Para usar Dijkstra, no tiene que haber aristas con peso negativo, por
 lo tanto
//se puede tomar a infinito como -1
const int INF = -1;
int cn; //cantidad de nodos
vector< vector<int> > ady; //matriz de adyacencia
deque<int> path; // camino minimo de dijkstra
int caminosPosibles; // cantidad de caminos posibles
vector<int> dijkstra(int nodo, int final = 0); // el parámetro 'final' es
opcional
// Devuelve un vector con las distancias minimas del nodo inicial al
resto de los vertices.
// Guarda en path los nodos que forman el camino minimo y muestra la
cantidad de caminos posibles
vector<int> Grafo :: dijkstra(int inicial, int final){
    vector<int> distancias;
    caminosPosibles = 0;
    //decremento para manejarme en [0, cn)
    // Seteo las distancias en infinito y marco todos los nodos como no
 visitados
    for(int i = 0; i < cn; i++) {</pre>
        distancias.push_back(INF);
```

```
noVisitados.push_back(i);
    }
    // Actual es el nodo inicial y la distancia a si mismo es 0
    int actual = inicial;
    distancias[inicial] = 0;
    // Inicializo el camino minimo en infinito.
   path = deque<int>(cn, INF);
    while(!noVisitados.empty()){
        // Para cada nodo no visitado, calculo la distancia tentativa
al nodo actual;
        // si es menor que la distancia seteada, la sobreescribo.
        for(itList = noVisitados.begin(); itList != noVisitados.end();
itList++) {
            // distancia tentativa = distancia del inicial al actual +
distancia del actual al noVisitado
            int dt = distancias[actual] + ady[actual][*itList];
            if (distancias[*itList] > dt) {
                // Agrego a camino el nodo (actual) a traves del cual
el nodo inicial se conecta con *itList
                path[*itList] = actual;
            else if(distancias[*itList] == dt && *itList == final)
                caminosPosibles++;
        // Marco como visitado el nodo actual, la distancia seteada es
la minima.
        noVisitados.remove(actual);
        // Si no lo pase como parametro final vale -1, en ese caso el
if nunca da true.
        if(actual == final) break;
        // El nodo actual ahora es el nodo no visitado que tiene la
menor distancia al nodo inicial.
        int min = INF;
        for(itList = noVisitados.begin(); itList != noVisitados.end();
itList++)
            if (min >= distancias[*itList]) {
                min = distancias[*itList];
                actual = *itList;
            }
    }
```

```
// Si final vino como parámetro obtengo el camino minimo y lo
guardo en path
if(final != -1) {
    deque<int> temp;
    int nodo = final;

while(nodo != inicial) {
        temp.push_front(nodo);
        nodo = path[nodo];
    }

path = temp;

if(ady[inicial][final] != INF)
        caminosPosibles++;

    cout << "Caminos Posibles " << caminosPosibles << endl;
}
return distancias;
}</pre>
```

Enlaces externos

- Wikimedia Commons alberga contenido multimedia sobre Algoritmo de DijkstraCommons.
- Presentación del Algoritmo de Dijkstra [1]
- Applets en Java para probar el algoritmo de Dijkstra (Inglés) [2]
- Graph [3] módulo Perl en CPAN
- Bio::Coordinate::Graph [4] módulo Perl en CPAN que implementa el algoritmo de Dijkstra
- giswiki.net ^[5] Algoritmo de Dijkstra en lenguajes como PHP, Actionscript y otros
- Algoritmo de Dijkstra en Javascript ^[6] Resolución online del Algoritmo de Dijkstra.

Referencias

- [1] http://www.slideshare.net/joemmanuel/algoritmo-de-dijkstra/
- $[2] \ http://www-b2.is.tokushima-u.ac.jp/{\sim}ikeda/suuri/dijkstra/Dijkstra.shtml$
- [3] http://search.cpan.org/perldoc?Graph
- [4] http://search.cpan.org/perldoc?Bio::Coordinate::Graph
- [5] http://en.giswiki.net/wiki/Dijkstra's_algorithm
- [6] http://www.yottabyte.es/discreta/

Fuentes y contribuyentes del artículo

Algoritmo de Dijkstra Fuente: http://es.wikipedia.org/w/index.php?oldid=63357131 Contribuyentes: Akumy, Ascánder, Baiji, Birckin, Bmiso, CASF, Cosmonauta, Dariog88, Davidrodriguez, Dianai, Diosa, Djblack!, Dodo, Dusan, E404, Ejmeza, Eli22, Farisori, Fer31416, FrozenFlame, GermanX, HanPritcher, Hspitia, Jacobo Tarrio, Jarke, Jecanre, Jipsy, Jkbw, JoaquinFerrero, Joemmanuel, Juan Antonio Cordero, Juanmihd, KennyMcC, Khaos258, Latamyk, Leandro.ditommaso, Ligimeno, Lucien leGrey, Macarse, Maldoror, Manwë, Matdrodes, Mcetina, Miguelo on the road, Muro de Aguas, Netito777, Retama, Riviera, Roberpl, Rondador, Shooke, Tano4595, Timm, Tin nqn, Tirithel, Verseek, Wikimelf, YoaR, 182 ediciones anónimas

Fuentes de imagen, Licencias y contribuyentes

Archivo:Dijkstra_Animation.gif Fuente: http://es.wikipedia.org/w/index.php?title=Archivo:Dijkstra_Animation.gif Licencia: Public Domain Contribuyentes: Ibmua

Archivo:Commons-logo.svg Fuente: http://es.wikipedia.org/w/index.php?title=Archivo:Commons-logo.svg Licencia: logo Contribuyentes: SVG version was created by User:Grunt and cleaned up by 3247, based on the earlier PNG version, created by Reidab.

Licencia

Creative Commons Attribution-Share Alike 3.0 Unported //creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/