

# Programación dinámica

Domingo Gómez Pérez

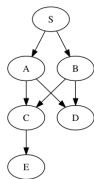


Figura: Dag y caminos mínimos

# Pseudocódigo de caminos mínimos

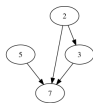
```
camino_minimo(G,s):  
// Inicializar todos los nodos con distancia infinita.  
dist[s] = 0;  
for(Nodo v:G.V)  
{  
    for ((u,v): G.E)  
    {  
        dist[v] = min(dis[v], dist[u] + l(u,v));  
    }  
}
```

# Propiedad estrella para poder aplicar programación dinámica

Se puede, de forma fácil, ordenar los subproblemas y partir estos en problemas más pequeños de forma que la solución a los subproblemas se pueda reconstruir en una solución total.

# El problema de la secuencia creciente más larga

Dada una secuencia de números, tenemos que encontrar la subsecuencia creciente más larga que podamos.



**Figura:** Ejemplo de secuencia 5,2,3,7,1 y su modelización como grafo

```
LIS(S):  
L = new int[S.length];  
for (int i=0; i<L.length; i++)  
{  
    for(int j=0; j<i; j++)  
    {  
        if (S[i]<S[j])  
            L[j] = 1+ max(L[i],L[j]);  
    }  
}  
return max(L);
```

# Por que no hemos hecho el algoritmo recursivo

```
calcular_L_i(S, i):  
if (i==0)  
    return 1;  
int L = 0;  
for(int j =0; j<i; j++)  
{  
    if (S[j]<S[i])  
        L = 1 + max(L, calcular_L_i(S,j));  
}  
return L;
```

Dada dos palabras, se define la **distancia de edición** como el mínimo número de ediciones que hay que hacer para transformar una palabra en la otra. Una **edición** puede ser cualquiera de las siguientes operaciones:

- sustituir una letra.
- borrar una letra.
- insertar una letra.



# Algoritmo para hallar la distancia de edición

Sean  $x, y$  dos cadenas de caracteres y denotemos por  $E_{ij}$  la distancia de edición de los primeros  $i$  caracteres de  $x$  y los  $j$  primeros caracteres de  $y$ .  
¿Cómo podemos calcularlo?

# Traza del algoritmo con las palabras ESTO, ROPA.

i/j	R	O	P	A
E	1	2	3	4
S	2	2	3	4
T	3	3	3	4
O	4	3	4	4

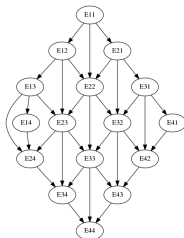


Figura: DAG oculto

El DAG oculto se genera a partir de los subproblemas. Las llamadas que se hacen y los problemas que se resuelven hacen que la solución sea más efectiva o menos.

Las cadenas de ADN pueden ser vistas como cadenas de texto con solo cuatro símbolos  $A$ ,  $C$ ,  $T$ ,  $G$ .

- Hallar la función de un gen.
- Secuenciar el genoma humano.
- Reconstruir la historia evolutiva de una especie.

- El orden de los trozos que recuperamos se ha perdido.
- Se toma aproximadamente un billón de trozos de cadenas de longitud cien.
- Gracias al proyecto genoma humano, ahora es posible reconstruir el genoma.

- Referencia: CTAGCAATGACAGGACATTACATGTCCA
- Secuencia alineada: GCAATGACAGGACA ACATGTC
- uno de los billones de trozos: GCAATGAGAGGACAACATGTC



La degeneración macular es una enfermedad que empieza a los treinta años y que deriva en que la zona central de la visión es muy borrosa.

# Método para encontrar cadenas de texto

- Suffix trie
- Suffix tree

# Ejemplo de suffix trie

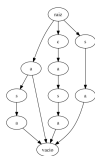


Figura: Suffix trie de casa