

<b>Problema de Floyd</b>	
<b>Descripción:</b> Encontrar el camino mínimo entre dos vértices de un grafo	
<b>Técnica:</b> Programación Dinámica Sin Filtro	
<b>Tipos</b> <ul style="list-style-type: none"> <li>• <math>S - \text{GraphPath}\langle V, E \rangle</math></li> <li>• <math>A - \{Y, N\}</math></li> </ul>	
<b>Propiedades Compartidas</b>	$g$ , $\text{Graph}\langle V, E \rangle$ , básica $vt$ , $\text{List}\langle V \rangle$ , lista de vértices del grafo, derivada $n$ , Número de vértices, derivada, $or$ , $V$ , origen, básica $d$ , $V$ , destino, básica $i_0$ , Integer, origen, derivada, $or = vt(i_0)$ $j_0$ , Integer, origen, derivada, $d = vt(j_0)$
<b>Propiedades Individuales</b>	$i$ , entero en $[0, n)$ $j$ , entero en $[0, n)$ $k$ , entero en $[0, n)$
<b>Solución:</b> $\text{GraphPath}\langle V, E \rangle$	
<b>Tamaño:</b> $n-k$	
<b>Solucion Parcial:</b> $(a, v)$ Siendo $v$ el valor de camino mínimo de $i$ a $j$ usando los vértices en el conjunto $[k, n)$ en el camino	
<b>Alternativas:</b> $A = \{Y, N\}$	
<b>Instanciación</b> Inicial = $(i_0, j_0, 0)$ ,	
<b>Problema Generalizado</b> $(i, j, k)$ Ir del vértice $i$ al $j$ , usando un camino que contenga vértices ubicados en el conjunto $[k, n)$ .	
<b>Caso Base</b>  $g.ea(i, j)    k = n$  <b>Solución Caso Base</b>  $\begin{cases} (N, g.pa(i, j)), & g.ea(i, j) \\ \perp, & !g.ea(i, j) \end{cases}$	
<b>Subproblemas</b>  $p = (i, j, k) \xrightarrow{N,0} p_{N,0}(i, j, k + 1)$ $p = (i, j, k) \xrightarrow{Y,0} p_{Y,0}(i, k, k + 1)$ $p = (i, j, k) \xrightarrow{Y,1} p_{Y,1}(k, j, k + 1)$  <b>Esquema Recursivo</b>	

$sp(p) = \begin{cases} (N, g.pa(i,j)), & g.ea(i,j) \\ \perp, & ! g.ea(i,j) \\ \min\{(Y, sp(p_{Y,0}).v + sp(p_{Y,1}).v), (N, sp(p_{N,0}).v)\}, & \text{en otro caso} \end{cases}$	
$cS(Y, (a', v'), (a'', v'')) = (Y, v' + v'')$ $cS(N, (a', v)) = (N, v)$	
<b>sA:</b> Elige la alternativa que proporciona la solución parcial menor según el orden natural	
<b>Solución reconstruida</b> $sr(N, v) = (g.ar(i, j))$ , es un caso base $sr(N, p) = p$ , es un caso recursivo en cuya solución parcial era la alternativa N $sr(Y, p1, p2) = p1 + p2$ , es un caso recursivo en cuya solución parcial era la alternativa Y	
<b>Complejidad</b>	$n^3$

### Notación *GraphPath*<V,E>

- $p1 + p2$ , Unión de las aristas en  $p1$  y  $p2$
- $(ar)$ , Camino formado por la arista  $ar$

### Notación Listas

- $s(i)$ , Posición  $i$  en la lista  $s$

### ProblemaFloyd $g, vt, n, or, d, (i, j, k)$

- $g$ , Grafo inicial
- $vt$ , Vértices del grafo
- $n$ , Número de vértices
- $or$ , Vértice origen del problema inicial
- $d$ , Vértice destino del problema inicial
- $i0$ , Vértice origen del problema original
- $j0$ , Vértice destino del problema original
- $i$ , Vértice origen
- $j$ , Vértice destino
- $k$ , Los vértices en posiciones  $[k, n)$  pueden ser vértices intermedios

### Notación

- $\perp$ , No existe solución
- $vt(i)$ , Vértice en la posición  $i$  de la lista  $vt$
- $g.ea(i, j)$ , Existe arista en el grafo  $g$  entre los vértices en posiciones  $i, j$
- $g.ar(i, j)$ , Arista, si existe, en el grafo  $g$  entre los vértices en posiciones  $i, j$
- $g.pa(i, j)$ , Peso de la arista en el grafo  $g$  entre los vértices en posiciones  $i, j$

### Operadores y Funciones

- *sA: Selecciona alternativa*
- *cS: Combina soluciones de subproblemas*
- *sr: Solución Reconstruida*