Daniel Penazzi

24 de marzo de 2023



1/30

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023

Tabla de Contenidos

- Algoritmo de Edmonds-Karp
- Primer Ejemplo
- Segundo Ejemplo
 - Primera iteración
 - Segunda iteración
 - Tercera iteración
 - Cuarta Iteración
- Descuentos por errores



Una década luego de que Ford y Fulkerson propusieran su algoritmo, Edmonds y Karp propusieron dos posibles mejoras de FF.

- Una década luego de que Ford y Fulkerson propusieran su algoritmo, Edmonds y Karp propusieron dos posibles mejoras de FF.
- Aumentar eligiendo caminos de longitud mínima, o aumentar eligiendo caminos de aumento máximo.

- Una década luego de que Ford y Fulkerson propusieran su algoritmo, Edmonds y Karp propusieron dos posibles mejoras de FF.
- Aumentar eligiendo caminos de longitud mínima, o aumentar eligiendo caminos de aumento máximo.
- Demostraron que en ambos casos el algoritmo siempre termina.

- Una década luego de que Ford y Fulkerson propusieran su algoritmo, Edmonds y Karp propusieron dos posibles mejoras de FF.
- Aumentar eligiendo caminos de longitud mínima, o aumentar eligiendo caminos de aumento máximo.
- Demostraron que en ambos casos el algoritmo siempre termina.
- En el caso de aumento máximo, el algoritmo es polinomial en *n*, *m* y las capacidades, lo cual no es del todo deseable.

- Una década luego de que Ford y Fulkerson propusieran su algoritmo, Edmonds y Karp propusieron dos posibles mejoras de FF.
- Aumentar eligiendo caminos de longitud mínima, o aumentar eligiendo caminos de aumento máximo.
- Demostraron que en ambos casos el algoritmo siempre termina.
- En el caso de aumento máximo, el algoritmo es polinomial en *n*, *m* y las capacidades, lo cual no es del todo deseable.
- En el caso de aumentar por caminos mínimos, el algoritmo es polinomial en *n*, *m*, asi que este es preferido y se llama "algoritmo de Edmonds-Karp"

Algunos libros lo llaman "heurística" de Edmonds-Karp porque no es un nuevo algoritmo, sino que es Ford-Fulkerson con la especificación de usar BFS para la búsqueda.

- Algunos libros lo llaman "heurística" de Edmonds-Karp porque no es un nuevo algoritmo, sino que es Ford-Fulkerson con la especificación de usar BFS para la búsqueda.
- Como sea, una buena forma de recordarlo es que EK=FF+BFS.

- Algunos libros lo llaman "heurística" de Edmonds-Karp porque no es un nuevo algoritmo, sino que es Ford-Fulkerson con la especificación de usar BFS para la búsqueda.
- Como sea, una buena forma de recordarlo es que EK=FF+BFS.
- Pareceria que no es mucho lo que hicieron Edmonds y Karp, meramente sugerir usar BFS.

- Algunos libros lo llaman "heurística" de Edmonds-Karp porque no es un nuevo algoritmo, sino que es Ford-Fulkerson con la especificación de usar BFS para la búsqueda.
- Como sea, una buena forma de recordarlo es que EK=FF+BFS.
- Pareceria que no es mucho lo que hicieron Edmonds y Karp, meramente sugerir usar BFS.
- Pero lo importante no fue sólo sugerir usar BFS, sino que dieron una prueba de que el algoritmo resultante es polinomial.

Dejaremos esta parte superimportante de demostrar que Edmonds-Karp es polinomial para mas adelante.

- Dejaremos esta parte superimportante de demostrar que Edmonds-Karp es polinomial para mas adelante.
- Lo que haremos ahora es dar un par de ejemplos de cómo escribir un desarrollo "en papel" de Edmonds-Karp, para que todos podamos entendernos.

- Dejaremos esta parte superimportante de demostrar que Edmonds-Karp es polinomial para mas adelante.
- Lo que haremos ahora es dar un par de ejemplos de cómo escribir un desarrollo "en papel" de Edmonds-Karp, para que todos podamos entendernos.
- Principalmente, que nosotros podamos entenderlos a ustedes.

- Dejaremos esta parte superimportante de demostrar que Edmonds-Karp es polinomial para mas adelante.
- Lo que haremos ahora es dar un par de ejemplos de cómo escribir un desarrollo "en papel" de Edmonds-Karp, para que todos podamos entendernos.
- Principalmente, que nosotros podamos entenderlos a ustedes.
- Primero daremos el network, listando los lados y sus capacidades.

Network de Ejemplo

```
sA:7 BC:9
sB:9 Ct:7
AC:8 Dt:9
AD:5
```

■ Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7 / 30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

s

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

s

Como s tiene vecinos a A y B, los agregamos

7/30

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sAB

Como s tiene vecinos a A y B, los agregamos

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7 / 30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sAB

Como s tiene vecinos a A y B, los agregamos y "tachamos" a s para indicar que ya no forma parte de la cola

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

\$AB

Como s tiene vecinos a A y B, los agregamos y "tachamos" a s para indicar que ya no forma parte de la cola

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

\$AB

Sin embargo, en Tex al tachar los otros vértices la imagen no se ve bien,

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

\$AB

Sin embargo, en Tex al tachar los otros vértices la imagen no se ve bien,asi que en vez de tacharlos, voy a ponerlos de color rojo, pero ustedes tachenlos cuando lo hagan a mano

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

*s*AB

Sin embargo, en Tex al tachar los otros vértices la imagen no se ve bien, asi que en vez de tacharlos, voy a ponerlos de color rojo, pero ustedes tachenlos cuando lo hagan a mano

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sAB

Ahora nos fijamos en los vecinos de A, que son C y D y los agregamos

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7 / 30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

SABCD

Ahora nos fijamos en los vecinos de A, que son C y D y los agregamos

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7/30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCD

Ahora nos fijamos en los vecinos de A, que son C y D y los agregamos y "tachamos" a A

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCD

Ahora nos fijamos en los vecinos de A, que son C y D y los agregamos y "tachamos" a A

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7 / 30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCD

El que sigue en la cola es B pero el único vécino de B es C que ya está en la cola, asi que no agrega a nadie.

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCD

El que sigue en la cola es B pero el único vécino de B es C que ya está en la cola, asi que no agrega a nadie.

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7 / 30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCD

El siguiente en la cola es *C* que tiene como vecino a *t*, asi que ya no hace falta seguir: hemos llegado al objetivo

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7/30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCDt

El siguiente en la cola es *C* que tiene como vecino a *t*, asi que ya no hace falta seguir: hemos llegado al objetivo

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7 / 30

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCDt

El siguiente en la cola es C que tiene como vecino a t, asi que ya no hace falta seguir: hemos llegado al objetivo Ok, pero ¿Cómo reconstruimos el cámino que va de s a t con lo que hemos hecho?

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 7 / 30

1er camino aumentante

- Como EK=FF+BFS tenemos que ir construyendo una cola, con s como primer vértice.
- Luego iremos agregando vecinos de la cabeza de la cola.
- En nuesto caso la cola empezaria asi:

sABCDt

El siguiente en la cola es *C* que tiene como vecino a *t*, así que ya no hace falta seguir: hemos llegado al objetivo

Ok, pero ¿Cómo reconstruimos el cámino que va de s a t con lo que hemos hecho?

Hay que usar el truco que ya deben haber visto en otros algoritmos de ir guardando, cuando un vértice es puesto en la cola, quién es el vértice que lo puso

■ Es decir, en el programa, cada vértice x tendra un registro asociado, digamos p(x) que indicara quien es el vértice que lo pone en BFS.

- Es decir, en el programa, cada vértice x tendra un registro asociado, digamos p(x) que indicara quien es el vértice que lo pone en BFS.
- Iterando desde t usando p, se reconstruye el camino.

- Es decir, en el programa, cada vértice x tendra un registro asociado, digamos p(x) que indicara quien es el vértice que lo pone en BFS.
- Iterando desde t usando p, se reconstruye el camino.
- Ahora, el camino en sí no es lo único importante. Lo que tambien tenemos que saber es cuanto flujo mandar por ese camino

- Es decir, en el programa, cada vértice x tendra un registro asociado, digamos p(x) que indicara quien es el vértice que lo pone en BFS.
- Iterando desde t usando p, se reconstruye el camino.
- Ahora, el camino en sí no es lo único importante. Lo que tambien tenemos que saber es cuanto flujo mandar por ese camino
- Hay dos formas de hacer esto:

- Es decir, en el programa, cada vértice x tendra un registro asociado, digamos p(x) que indicara quien es el vértice que lo pone en BFS.
- Iterando desde t usando p, se reconstruye el camino.
- Ahora, el camino en sí no es lo único importante. Lo que tambien tenemos que saber es cuanto flujo mandar por ese camino
- Hay dos formas de hacer esto:
 - 1 Una vez que se tiene el camino, recorrerlo para averiguar cual es el " ε " por el cual debemos incrementar el flujo

- Es decir, en el programa, cada vértice x tendra un registro asociado, digamos p(x) que indicara quien es el vértice que lo pone en BFS.
- Iterando desde t usando p, se reconstruye el camino.
- Ahora, el camino en sí no es lo único importante. Lo que tambien tenemos que saber es cuanto flujo mandar por ese camino
- Hay dos formas de hacer esto:
 - Una vez que se tiene el camino, recorrerlo para averiguar cual es el " ε " por el cual debemos incrementar el flujo
 - 2 En vez de eso, ir calculando el ε a medida que construimos la cola BFS.

- Es decir, en el programa, cada vértice x tendra un registro asociado, digamos p(x) que indicara quien es el vértice que lo pone en BFS.
- Iterando desde t usando p, se reconstruye el camino.
- Ahora, el camino en sí no es lo único importante. Lo que tambien tenemos que saber es cuanto flujo mandar por ese camino
- Hay dos formas de hacer esto:
 - 1 Una vez que se tiene el camino, recorrerlo para averiguar cual es el " ε " por el cual debemos incrementar el flujo
 - 2 En vez de eso, ir calculando el ε a medida que construimos la cola BFS.
- Aca usaremos la segunda opción pero uds. pueden hacer cualquiera de las dos.



■ Es decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.

- Es decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.

- Es decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.
- lacksquare $\varepsilon(x)$ se calcula asi:

- Es decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.
- \bullet $\varepsilon(x)$ se calcula asi:
- Si x es puesto en la cola por un vértice z de modo forward, entonces:

- Es decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.
- \bullet $\varepsilon(x)$ se calcula asi:
- Si *x* es puesto en la cola por un vértice *z* de modo forward, entonces:
 - $\bullet \ \varepsilon(x) = \min\{\varepsilon(z), c(\overrightarrow{zx}) f(\overrightarrow{zx})\}.$

- Es decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.
- \bullet $\varepsilon(x)$ se calcula asi:
- Si *x* es puesto en la cola por un vértice *z* de modo forward, entonces:
 - $\bullet \ \varepsilon(x) = \min\{\varepsilon(z), c(\overrightarrow{zx}) f(\overrightarrow{zx})\}.$
 - Es decir, el mínimo de lo que venia y lo que se puede mandar por de z a x.

- **E**s decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.
- \bullet $\varepsilon(x)$ se calcula asi:
- Si x es puesto en la cola por un vértice z de modo forward, entonces:
 - \bullet $\varepsilon(x) = \text{Min}\{\varepsilon(z), c(\overrightarrow{zx}) f(\overrightarrow{zx})\}.$
 - Es decir, el mínimo de lo que venia y lo que se puede mandar por de z a x.
- Si x es puesto en la cola por un vértice z de modo backward, entonces:

- **E**s decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.
- \bullet $\varepsilon(x)$ se calcula asi:
- Si x es puesto en la cola por un vértice z de modo forward, entonces:
 - \bullet $\varepsilon(x) = \text{Min}\{\varepsilon(z), c(\overrightarrow{zx}) f(\overrightarrow{zx})\}.$
 - Es decir, el mínimo de lo que venia y lo que se puede mandar por de z a x.
- Si x es puesto en la cola por un vértice z de modo backward, entonces:



- Es decir, tendremos asociado a cada vértice un $\varepsilon(x)$ que indique cuanto flujo podemos mandar por el camino aumentante temporario que va se s a x.
- Asi, el ε será simplemente $\varepsilon(t)$.
- \bullet $\varepsilon(x)$ se calcula asi:
- Si *x* es puesto en la cola por un vértice *z* de modo forward, entonces:
 - $\bullet \varepsilon(x) = \min\{\varepsilon(z), c(\overrightarrow{zx}) f(\overrightarrow{zx})\}.$
 - Es decir, el mínimo de lo que venia y lo que se puede mandar por de z a x.
- Si x es puesto en la cola por un vértice z de modo backward, entonces:
 - $\bullet \varepsilon(x) = \min\{\varepsilon(z), f(\overrightarrow{xz})\}.$
 - Es decir, el mínimo de lo que venia y lo que z le puede devolver a x.

Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.
- El fragmento del programa para calcular el aumento del flujo sería algo asi:

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.
- El fragmento del programa para calcular el aumento del flujo sería algo asi:
 - $x = t, \varepsilon = \varepsilon(t).$

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 10 / 30

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.
- El fragmento del programa para calcular el aumento del flujo sería algo asi:
 - $\mathbf{x} = t, \varepsilon = \varepsilon(t).$
 - While $(x \neq s)$

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.
- El fragmento del programa para calcular el aumento del flujo sería algo asi:
 - $x = t, \varepsilon = \varepsilon(t).$
 - While $(x \neq s)$
 - z = p(x)

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.
- El fragmento del programa para calcular el aumento del flujo sería algo asi:
 - $x = t, \varepsilon = \varepsilon(t).$
 - While $(x \neq s)$
 - z = p(x)
 - If(1 == b(x)) $f(\overrightarrow{zx})$ + = ε else $f(\overrightarrow{xz})$ = ε

10/30

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.
- El fragmento del programa para calcular el aumento del flujo sería algo asi:
 - $x = t, \varepsilon = \varepsilon(t)$.
 - While $(x \neq s)$
 - z = p(x)
 - If(1 == b(x)) $f(\overrightarrow{zx})$ + = ε else $f(\overrightarrow{xz})$ = ε
 - X = Z

- Ademas, necesitariamos otro registro, que nos diga si el vertice fue agregado "forward" o "backward".
- Digamos un registro *b* que es 1 si es forward y -1 si es backward.
- El fragmento del programa para calcular el aumento del flujo sería algo asi:
 - $x = t, \varepsilon = \varepsilon(t).$
 - While $(x \neq s)$
 - z = p(x)
 - If(1 == b(x)) $f(\overrightarrow{zx})$ + = ε else $f(\overrightarrow{xz})$ = ε
 - X = Z
 - EndWhile

■ Entonces, ademas de anotar la cola, deberiamos anotar para cada vértice *x* que agreguemos a la cola:

- Entonces, ademas de anotar la cola, deberiamos anotar para cada vértice *x* que agreguemos a la cola:
 - **■** *p*(*x*)

- Entonces, ademas de anotar la cola, deberiamos anotar para cada vértice *x* que agreguemos a la cola:
 - p(x)
 - \bullet $\epsilon(X)$

- Entonces, ademas de anotar la cola, deberiamos anotar para cada vértice *x* que agreguemos a la cola:
 - p(x)
 - \bullet $\epsilon(x)$
 - **■** *b*(*x*)

- Entonces, ademas de anotar la cola, deberiamos anotar para cada vértice *x* que agreguemos a la cola:
 - p(x)
 - \bullet $\epsilon(x)$
 - $lackbox{b}(x)$
- Esto lo haremos poniendo debajo de x a p(x) y debajo de este a $\epsilon(x)$.

- Entonces, ademas de anotar la cola, deberiamos anotar para cada vértice *x* que agreguemos a la cola:
 - p(x)
 - \bullet $\epsilon(x)$
 - b(x)
- Esto lo haremos poniendo debajo de x a p(x) y debajo de este a $\epsilon(x)$.
- Para b(x) pueden poner una cuarta fila anotando 1 y -1, o sólo los -1s, dando por sentado los 1s. o poner un exponente en el p(x) si es backward, tipo A^- . Usaremos esta última opción.

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 11 / 30

```
sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9
```

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 12 / 30

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

S

```
sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9
```

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sAB

SS

79

```
sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9
```

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sAB

SS

79

```
sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9
```

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCD ssAA 7975

 $\varepsilon(C)$ es 7 pues es el minimo de lo que tiene A (7) y $c(\overrightarrow{AC})$ que es 8.

 $\varepsilon(D)$ es 5 pues es el minimo de lo que tiene A (7) y c(AD) que es 5.

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCD ssAA 7975

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCD ssAA 7975

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

t

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

t:7

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

Ct:7

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

ACt:7

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sACt:7

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sACt:7

Ahora debemos actualizar el flujo.

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sACt:7

Ahora debemos actualizar el flujo. Podemos hacer una tabla poniendo al lado de cada lado el flujo.

12/30

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sACt:7

Ahora debemos actualizar el flujo. Podemos hacer una tabla poniendo al lado de cada lado el flujo. O bien poniendo al lado de cada lado la diferencia entre la capacidad y el flujo

12/30

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023

sA:7 sB:9 AC:8 AD:5 BC:9 Ct:7 Dt:9

■ Entonces el primer camino aumentante quedaria asi:

sABCDt ssAAC 79757

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sACt:7

Ahora debemos actualizar el flujo. Podemos hacer una tabla poniendo al lado de cada lado el flujo. O bien poniendo al lado de cada lado la diferencia entre la capacidad y el flujo Es decir, la "capacidad sobrante". Usaremos esta segunda opción.

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 12 / 30

Network de Ejemplo

sACt:7

sA:7 BC:9 sB:9 Ct:7 AC:8 Dt:9

AD:5

Network de Ejemplo

sACt:7

sA: 7 *BC*: 9

sB : 9 *Ct* : 7

AC: 8 *Dt*: 9

AD : 5

Network de Ejemplo

sACt:7

sA : 0 BC: 9

sB : 9 Ct : 0

AC: 1 Dt : 9

AD: 5

sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9

Segundo camino aumentante:

14/30

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023

sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9

Segundo camino aumentante:

S

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sB

9

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sB

9

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBC sB 99

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBC sB 99

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBC sB 99

Observemos que *C* no puede mandar flujo hacia *t* pues *Ct* esta saturado.

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBC sB 99

Observemos que C no puede mandar flujo hacia t pues Ct esta saturado. Pero si puede DEVOLVER flujo hacia A

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA sB 99

Observemos que C no puede mandar flujo hacia t pues Ct esta saturado. Pero si puede DEVOLVER flujo hacia A, asi que ponemos a A en la cola

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA sB 99

Observemos que C no puede mandar flujo hacia t pues Ct esta saturado. Pero si puede DEVOLVER flujo hacia A, asi que ponemos a A en la cola, con el marcador C^- para indicar que es backward.

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA sB*C*-99

Observemos que C no puede mandar flujo hacia t pues Ct esta saturado. Pero si puede DEVOLVER flujo hacia A, asi que ponemos a A en la cola, con el marcador C^- para indicar que es backward.

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA sB*C*-997

El $\varepsilon(A)$ es 7 pues viene siendo 9 pero solo podemos devolver 7 asi que el minimo de los dos es 7

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA sB*C*-997

sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9

Segundo camino aumentante:

sBCA D sBC⁻A 997 5

 $\varepsilon(D)$ es 5 pues es el minimo entre lo que venia, que era 7, y 5 que es $c(\overrightarrow{AD})$.

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA D sBC⁻A 997 5

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt sBC-AD 997 55

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt sBC⁻AD 997 55

Reconstrucción del camino:

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt sB C^- AD 997 55

Reconstrucción del camino:

t:

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt sB C^- AD 997 55

Reconstrucción del camino:

t:5

sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt sBC-AD 997 55

Reconstrucción del camino:

Dt:5

sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt sBC-AD 997 55

Reconstrucción del camino:

ADt:5

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt
$$sBC^-AD$$
 997 55

Reconstrucción del camino:

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

Reconstrucción del camino:

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

sBCA Dt sBC-AD 997 55

Reconstrucción del camino:

sB*CA*Dt:5

```
sA:0 sB:9 AC:1 AD:5 BC:9 Ct:0 Dt:9
```

Segundo camino aumentante:

Reconstrucción del camino:

Este es un ejemplo simple, asi que seria facil reconstruir el camino aun sin poner las etiquetas, pero luego veremos un ejemplo mas complicado

sB*CA*Dt:5

sA : 0 *BC* : 9

sB : 9 *Ct* : 0

AC : 1 *Dt* : 9

AD : 5

sA: 0 *BC*: 9

sB: 9 Ct:0

AC:1 Dt: 9

AD: 5

Restamos 5 a los lados \overrightarrow{sB} , \overrightarrow{BC} , \overrightarrow{AD} , \overrightarrow{Dt} , pero

sA:0 BC:4 sB:4 Ct:0 AC:1 Dt:4

AD : 0

Restamos 5 a los lados \overrightarrow{sB} , \overrightarrow{BC} , \overrightarrow{AD} , \overrightarrow{Dt} , pero

sB*CA*Dt:5

sA:0 BC:4 sB:4 Ct:0 AC:1 Dt:4 AD:0

Restamos 5 a los lados \overrightarrow{sB} , \overrightarrow{BC} , \overrightarrow{AD} , \overrightarrow{Dt} , pero ¿qué pasa con el \overleftarrow{CA} ?

15/30

sB*CA*Dt:5

sA: 0 *BC*: 4

sB : 4 *Ct* : 0

AC:1 *Dt*:4

AD : 0

Restamos 5 a los lados \overrightarrow{sB} , \overrightarrow{BC} , \overrightarrow{AD} , \overrightarrow{Dt} , pero ¿qué pasa con el \overleftarrow{CA} ? Ese lado no existe, el que existe es el \overrightarrow{AC} , asi que vamos a ese para cambiarlo

sA:0 BC:4 sB:4 Ct:0 AC: 1 Dt:4 AD:0

Restamos 5 a los lados \overrightarrow{sB} , \overrightarrow{BC} , \overrightarrow{AD} , \overrightarrow{Dt} , pero ¿qué pasa con el \overrightarrow{CA} ? Ese lado no existe, el que existe es el \overrightarrow{AC} , asi que vamos a ese para cambiarlo

sA: 0 BC: 4 sB: 4 Ct: 0 AC: 1 Dt: 4 AD: 0

Como estamos DEVOLVIENDO flujo, entonces el flujo DISMINUYE.

15/30

sB*CA*Dt:5

sA: 0 BC: 4 sB: 4 Ct: 0

AC: 1/ Dt: 4

40:) Di:2

AD : 0

Como estamos DEVOLVIENDO flujo, entonces el flujo DISMINUYE. Pero no estamos escribiendo el flujo sino la capacidad menos el flujo (c-f), por lo tanto como f disminuye entonces c-f AUMENTA.

15/30

sB*CA*Dt:5

sA:0 *BC*:4

sB : 4 *Ct* : 0

AC: 6 *Dt*: 4

AD : 0

Como estamos DEVOLVIENDO flujo, entonces el flujo DISMINUYE. Pero no estamos escribiendo el flujo sino la capacidad menos el flujo (c-f), por lo tanto como f disminuye entonces c-f AUMENTA.

15/30

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

16/30

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

S

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

sB

S

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

sB

S

4

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

sBC sB 44

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

■ Tercer camino aumentante:

sBC sB 44

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

sBC sB 44

Al igual que en el segundo camino, C no puede mandar flujo hacia t pues $\overset{\longrightarrow}{Ct}$ esta saturado.

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

■ Tercer camino aumentante:

sBC sB 44

Al igual que en el segundo camino, C no puede mandar flujo hacia t pues \overrightarrow{Ct} esta saturado. Pero sigue pudiendo devolver flujo hacia A pues $(c-f)(\overrightarrow{AC})=6$ pero $c(\overrightarrow{AC})=8$,

sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4

■ Tercer camino aumentante:

sBC sB 44

Al igual que en el segundo camino, C no puede mandar flujo hacia t pues \overrightarrow{Ct} esta saturado. Pero sigue pudiendo devolver flujo hacia A pues $(c-f)(\overrightarrow{AC})=6$ pero $c(\overrightarrow{AC})=8$, lo cual dice que $f(\overrightarrow{AC})=2$, asi que podemos devolver flujo.

16/30

sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4

■ Tercer camino aumentante:

Al igual que en el segundo camino, C no puede mandar flujo hacia t pues \overrightarrow{Ct} esta saturado. Pero sigue pudiendo devolver flujo hacia A pues $(c-f)(\overrightarrow{AC})=6$ pero $c(\overrightarrow{AC})=8$, lo cual dice que $f(\overrightarrow{AC})=2$, asi que podemos devolver flujo. El $\varepsilon(A)$ es 2 pues es el minimo entre 4 y 2

sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4

■ Tercer camino aumentante:

sBCA sB*C*⁻ 442

Al igual que en el segundo camino, C no puede mandar flujo hacia t pues \overrightarrow{Ct} esta saturado. Pero sigue pudiendo devolver flujo hacia A pues $(c-f)(\overrightarrow{AC})=6$ pero $c(\overrightarrow{AC})=8$, lo cual dice que $f(\overrightarrow{AC})=2$, asi que podemos devolver flujo. El $\varepsilon(A)$ es 2 pues es el minimo entre 4 y 2

16/30

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

■ Tercer camino aumentante:

sBCA sB*C*-442

A no puede mandar agregar a nadie mas:

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

A no puede mandar agregar a nadie mas: a D no lo puede agregar porque $\stackrel{\longrightarrow}{AD}$ esta saturado,

16/30

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

sBCA sB*C*-442

A no puede mandar agregar a nadie mas: a D no lo puede agregar porque \overrightarrow{AD} esta saturado, a C no lo puede agregar porque C ya está en la cola,

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

■ Tercer camino aumentante:

sBCA sB*C*-442

A no puede mandar agregar a nadie mas: a D no lo puede agregar porque \overrightarrow{AD} esta saturado, a C no lo puede agregar porque C ya está en la cola, y tampoco puede agregar backwards a s por la misma razón.

```
sA:0 sB:4 AC:6 AD:0 BC:4 Ct:0 Dt:4
```

Tercer camino aumentante:

sBCA sB*C*-442

A no puede mandar agregar a nadie mas: a D no lo puede agregar porque \overrightarrow{AD} esta saturado, a C no lo puede agregar porque C ya está en la cola, y tampoco puede agregar backwards a s por la misma razón.

Por lo tanto, no llegamos a t y el flujo obtenido es maximal

■ El valor del flujo maximal es

$$v(f) = out_f(s) = f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sB}) = 7 + 5 = 12.$$

■ El valor del flujo maximal es

$$v(f) = out_f(s) = f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sB}) = 7 + 5 = 12.$$

■ Que es igual a la suma de los ε s de los caminos aumentantes.

■ El valor del flujo maximal es

$$v(f) = out_f(s) = f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sB}) = 7 + 5 = 12.$$

- Que es igual a la suma de los ε s de los caminos aumentantes.
- Esta doble cuenta sólo verifica que no hicimos algún error aritmético, pero para poder chequear que no hayamos cometimos algún otro error y que el flujo no sea en realidad maximal, podemos verificar esto calculando un corte minimal.

■ El valor del flujo maximal es

$$v(f) = out_f(s) = f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sB}) = 7 + 5 = 12.$$

- Que es igual a la suma de los ε s de los caminos aumentantes.
- Esta doble cuenta sólo verifica que no hicimos algún error aritmético, pero para poder chequear que no hayamos cometimos algún otro error y que el flujo no sea en realidad maximal, podemos verificar esto calculando un corte minimal.
- De acuerdo con la demostración de FF, el conjunto de todos los vértices para los cuales exista un camino aumentante desde s en la ultima iteración será un corte minimal.

Y como en EK usamos BFS, entonces el conjunto de vértices que alguna vez estuvieron en la cola es ese conjunto de la prueba de FF.

- Y como en EK usamos BFS, entonces el conjunto de vértices que alguna vez estuvieron en la cola es ese conjunto de la prueba de FF.
- En nuestro ejemplo, es $S = \{s, B, C, A\}$.

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 18 / 30

- Y como en EK usamos BFS, entonces el conjunto de vértices que alguna vez estuvieron en la cola es ese conjunto de la prueba de FF.
- En nuestro ejemplo, es $S = \{s, B, C, A\}$.
- Recordemos que la capacidad de un corte es $cap(S) = \sum_{x,y} c(\overrightarrow{xy})[x \in S][y \notin S][\overrightarrow{xy} \in E].$

- Y como en EK usamos BFS, entonces el conjunto de vértices que alguna vez estuvieron en la cola es ese conjunto de la prueba de FF.
- En nuestro ejemplo, es $S = \{s, B, C, A\}$.
- Recordemos que la capacidad de un corte es $cap(S) = \sum_{x,y} c(\overrightarrow{xy})[x \in S][y \notin S][\overrightarrow{xy} \in E].$
- En nuestro caso, los únicos lados \overrightarrow{xy} con $x \in S, y \notin S$ son \overrightarrow{AD} y \overrightarrow{Ct} .

- Y como en EK usamos BFS, entonces el conjunto de vértices que alguna vez estuvieron en la cola es ese conjunto de la prueba de FF.
- En nuestro ejemplo, es $S = \{s, B, C, A\}$.
- Recordemos que la capacidad de un corte es $cap(S) = \sum_{x,y} c(\overrightarrow{xy})[x \in S][y \notin S][\overrightarrow{xy} \in E].$
- En nuestro caso, los únicos lados \overrightarrow{xy} con $x \in S, y \notin S$ son \overrightarrow{AD} y \overrightarrow{Ct} .
- Asi: $cap(S) = c(\overrightarrow{AD}) + c(\overrightarrow{Ct}) = 5 + 7 = 12$.



- Y como en EK usamos BFS, entonces el conjunto de vértices que alguna vez estuvieron en la cola es ese conjunto de la prueba de FF.
- En nuestro ejemplo, es $S = \{s, B, C, A\}$.
- Recordemos que la capacidad de un corte es $cap(S) = \sum_{x,y} c(\overrightarrow{xy})[x \in S][y \notin S][\overrightarrow{xy} \in E].$
- En nuestro caso, los únicos lados \overrightarrow{xy} con $x \in S, y \notin S$ son \overrightarrow{AD} y \overrightarrow{Ct} .
- Asi: $cap(S) = c(\overrightarrow{AD}) + c(\overrightarrow{Ct}) = 5 + 7 = 12$.
- Como cap(S) = v(f), concluimos que f es maximal.

- Y como en EK usamos BFS, entonces el conjunto de vértices que alguna vez estuvieron en la cola es ese conjunto de la prueba de FF.
- En nuestro ejemplo, es $S = \{s, B, C, A\}$.
- Recordemos que la capacidad de un corte es $cap(S) = \sum_{x,y} c(\overrightarrow{xy})[x \in S][y \notin S][\overrightarrow{xy} \in E].$
- En nuestro caso, los únicos lados \overrightarrow{xy} con $x \in S, y \notin S$ son \overrightarrow{AD} y \overrightarrow{Ct} .
- Asi: $cap(S) = c(\overrightarrow{AD}) + c(\overrightarrow{Ct}) = 5 + 7 = 12$.
- Como cap(S) = v(f), concluimos que f es maximal.
- Bueno, ahora veamos un ejemplo mas complicado.



2do Network de Ejemplo

<i>sA</i> : 9	FI : 7
<i>sC</i> : 9	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 10	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 9	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 9	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 5	<i>NG</i> : 9
<i>Et</i> : 9	

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

S

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACF sss 999

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACF sss 999

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBH sssAA 99999

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBH sssAA 99999

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL sssAACC 9999999

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL sssAACC 9999999

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDLIM sssAACCFF 999999978

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDLIM sssAACCFF 999999978

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL1 Mt sssAACCFFB 999999789

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL1 Mt sssAACCFF B 9999999789

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL1 Mt sssAACCFFB 9999999789

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

t

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL1 Mt sssAACCFF B 9999999789

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

t:9

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht: 4 IJ: 9 JK: 9 KH: 9 LN: 9 MJ: 9 NG: 9
```

sACFBHDL I Mt sssAACCFF B 999999789

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

Bt:9

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL1 Mt sssAACCFF B 9999999789

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

ABt:9

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL1 Mt sssAACCFF B 9999999789

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sABt:9

```
sA:9 sC:9 sF:9 AB:10 AH:9 Bt:9 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sACFBHDL1 Mt sssAACCFFB 999999789

Y ahora reconstruimos el camino, empezando desde t, leyendo la segunda fila

sABt:9

Ahora debemos actualizar el flujo.

1: *sABt* : 9

<i>sA</i> : 9	FI:7
<i>sC</i> : 9	FM : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 10	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 9	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 9	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	LN:9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 5	<i>NG</i> : 9
<i>Et</i> : 9	

1: *sABt* : 9

```
sA: 9
                  FI:7
  sC: 9
                  FM: 8
  sF:9
                  GE: 8
AB: 10
                  Ht: 4
 AH: 9
                  IJ:9
 Bt: 9
                  JK: 9
  CD: 9
                  KH: 9
  CL: 9
                  LN:9
  DB: 9
                  MJ: 9
  DE: 5
                  NG: 9
  Et: 9
```

1: *sABt* : 9

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 9	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 9	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 5	<i>NG</i> : 9
<i>Et</i> : 9	

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

s

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
sCF
ss
99
```

•

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL ssCC 9999

sCFDL ssCC 9999

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIM ssCCFF 999978

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIM ssCCFF 999978

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBE ssCCFFDD 99997895

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBE ssCCFFDD 99997895

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBEN ssCCFFDDL 999978959

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBEN ssCCFFDDL 999978959

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBENJ ssCCFFDDL I 9999789597

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBENJ ssCCFFDDL I 9999789597

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ ssCCFFDDLI 9999789597

M sólo pueda agregar a J, pero como ya está en la cola, no agrega a nadie .

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 22 / 30

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ ssCCFFDDLI 9999789597

M sólo pueda agregar a J, pero como ya está en la cola, no agrega a nadie .

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 22 / 30

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ ssCCFFDDLI 9999789597

B no puede mandar flujo hacia t pues Bt esta saturado. .

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBENJ ssCCFFDDLI 9999789597

B no puede mandar flujo hacia t pues Bt esta saturado. Pero si puede DEVOLVER flujo hacia A .

22/30

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ A ssCCFFDDLIB-9999789597 9

B no puede mandar flujo hacia t pues Bt esta saturado. Pero si puede DEVOLVER flujo hacia A, asi que ponemos a A en la cola, con el marcador B^- para indicar que es backward .

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ A ssCCFFDDLIB⁻ 9999789597 9

B no puede mandar flujo hacia t pues Bt esta saturado.Pero si puede DEVOLVER flujo hacia A, asi que ponemos a A en la cola, con el marcador B^- para indicar que es backward .

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ A t ssCCFFDDLIB⁻E 9999789597 9 5

Finalmente llegamos a *t*.

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sCFDLIMBENJ A t
ssCCFFDDLIB-E
9999789597 9 5
```

. Reconstrucción del camino:

t

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ A t ssCCFFDDLIB-E 9999789597 9 5

. Reconstrucción del camino:

t:5

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ A t ssCCFFDDLIB-E 9999789597 9 5

. Reconstrucción del camino:

Et:5

```
sA:0 sC:9 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:9
CL:9 DB:9 DE:5 Et:9 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBENJ A t ssCCFFDDLIB-E 9999789597 9 5

. Reconstrucción del camino:

DEt:5

sCFDLIMBENJ A t ssCCFFDDLIB-E 9999789597 9 5

. Reconstrucción del camino:

CDEt:5

sCFDLIMBENJ A t ssCCFFDDLIB-E 9999789597 9 5

. Reconstrucción del camino:

sCDEt:5

sCFDLIMBENJ A t ssCCFFDDLIB-E 999978959795

. Reconstrucción del camino:

sCDEt:5

Y cambiamos el flujo:

2: *sCDEt* : 5

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 9	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 9	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 5	<i>NG</i> : 9
<i>Et</i> : 9	

2: *sCDEt* : 5

<i>sA</i> : 0	FI : 7
sC: 9	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
CD: 9	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	LN : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
DE: 5	<i>NG</i> : 9
Et: 9	

2: *sCDEt* : 5

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 4	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
CD: 4	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

S

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9

sCF
ss
49
```

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCF ss 49

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL ssCC 4944

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sCFDL
ssCC
4944
```

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIM ssCCFF 494478

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIM ssCCFF 494478

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMB ssCCFFD 4944784

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMB ssCCFFD 4944784

sCFDLIMBN ssCCFFDL 49447844

sCFDL IMBN ssCCFFDL 49447844

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ ssCCFFDLI 494478447

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ ssCCFFDLI 494478447

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ ssCCFFDLI 494478447

sCFDLIMBNJ A ssCCFFDLIB⁻ 494478447 4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A ssCCFFDL I B⁻ 494478447 4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A G ssCCFFDLIB⁻N 494478447 4 4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A G ssCCFFDLIB⁻N 494478447 4 4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GK ssCCFFDL IB-NJ 494478447 4 47

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GK ssCCFFDL IB-NJ 494478447 4 47

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A GKH ssCCFFDLIB-NJA 494478447 4 474

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A GKH ssCCFFDLIB-NJA 494478447 4 474

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE ssCCFFDL IB-NJAG 494478447 4 4744

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A GKHE ssCCFFDLIB-NJAG 494478447 4 4744

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A GKHE ssCCFFDLIB-NJAG 494478447 4 4744

K podria agregar a H pero como H ya está en la cola no puede

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A GKHE ssCCFFDLIB-NJAG 494478447 4 4744

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDLIMBNJ A GKHE t ssCCFFDLIB-NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDLI*B*-NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDL IB-NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino t:4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDL IB-NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino Ht:4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDL IB-NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino AHt:4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDL IB-NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino $\stackrel{\longleftarrow}{BA}$ Ht:4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDL IB-NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino DBAHt:4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDL I B⁻NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino \overrightarrow{CDBA} Ht:4

```
sA:0 sC:4 sF:9 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:9 DB:9 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:4 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sCFDL IMBNJ A GKHE t ssCCFFDL I B⁻NJAGH 494478447 4 47444

Llegamos a t, reconstruimos el camino sCDBAHt:4

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 4	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
CD: 4	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
sC: 4	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
CD: 4	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
CD: 4	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
CD: 4	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	LN : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
DB: 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
sumar!AB: 1/	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
<i>Et</i> : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	Ht : 4
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	Ht : 4
AH: 9	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	LN : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	Ht : 4
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	Ht : 4
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

S

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL: 9 DB: 5 DE: 0 Et: 4 FI: 7 FM: 8 GE: 8
    IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
Ht: 0
             sF
```

S 9

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL: 9 DB: 5 DE: 0 Et: 4 FI: 7 FM: 8 GE: 8
    IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
Ht: 0
```

sF S 9

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sFIM
sFF
978
```

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sFIM
sFF
978
```

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sFIMJ
sFFI
9787
```

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

```
sFIMJ
sFFI
9787
```

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL: 9 DB: 5 DE: 0 Et: 4 FI: 7 FM: 8 GE: 8
    IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
Ht:0
```

sFIMJ sFFI 9787

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJK sFFIJ 97877

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJK sFFIJ 97877

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL: 9
    DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
    IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
Ht:0
```

sF I MJKH sFFIJK 978777

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH sFFIJK 978777

sFIMJKH A sFFIJK*H*⁻ 978777 4

H sólo le puede devolver 4 a A

sFIMJKH A sFFIJK*H*⁻ 978777 4

sFIMJKH A B sFFIJK*H*⁻A 978777 4 4

sFIMJKH A B sFFIJKH⁻A 978777 4 4

sFIMJKH A B D sFFIJKH⁻AB⁻ 978777 4 4 4

sFIMJKH A B D sFFIJKH⁻AB⁻ 978777 4 4 4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C
sFFIJKH-AB-D978777 4 4 4 4

sFIMJKH A B D C sFFIJKH-AB-D-978777 4 4 4 4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C L sFFIJKH-AB-D-C 978777 4 4 4 4 4 4

sFIMJKH A B D C L sFFIJKH⁻AB⁻D⁻C 978777 4 4 4 4 4

sFIMJKH A B D C LN sFFIJKH⁻AB⁻D⁻CL 978777 4 4 4 4 4 4

sFIMJKH A B D C LN sFFIJKH⁻AB⁻D⁻CL 978777 4 4 4 4 4 4

sFINJKH A B D C LNG sFFIJKH-AB-D-CLN 978777 4 4 4 4 444

sFIMJKH A B D C LNG sFFIJKH-AB-D-CLN 978777 4 4 4 4 444

sFIMJKH A B D C LNGE sFFIJKH-AB-D-CLNG 978777 4 4 4 4 4444

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE sFFIJKH⁻AB⁻D⁻CLNG 978777 4 4 4 4 4444

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino

t

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a *t*, reconstruimos el camino t:4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino Et:4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino GEt:4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0
CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8
Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino NGEt:4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino LNGEt:4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino CLNGEt:4

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino DCLNGEt:4

```
sA:0 sC:0 sF:9 AB:5 AH:5 Bt:0 CD:0 CL:9 DB:5 DE:0 Et:4 FI:7 FM:8 GE:8 Ht:0 IJ:9 JK:9 KH:9 LN:9 MJ:9 NG:9
```

sFIMJKH A B D C LNGEt sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 444444

Llegamos a t, reconstruimos el camino

BDCLNGEt:4

Esa flecha larga hacia atras sobre *B*, *D*, *C* deberian ser dos flechas cortas, una sobre BD, otra sobre DC, pero no se como hacerlo en Latex

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino \overrightarrow{ABDC} LNGEt:4

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino HABDCLNGEt:4

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino KHABDCLNGEt:4

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino JK $\overset{\longleftarrow}{HABDC}$ LNGEt:4

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 26 / 30

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino IJK $\overset{\longleftarrow}{HABDC}$ LNGEt:4

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino FIJKHABDCLNGEt:4

sFIMJKH A B D C LNGE t sFFIJKH-AB-D-CLNGE 978777 4 4 4 4 44444

Llegamos a t, reconstruimos el camino sFIJKHABDCLNGEt:4

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
sF: 9	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	LN : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI: 7
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	IJ: 9
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	JK : 9
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	KH: 9
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 5	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
sumar!AH : 5	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
AB: 5	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
sumar!DB: 5	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 0	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
sumar!CD: Ø	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	FI : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
CD: 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
CD: 4	<i>KH</i> : 5
CL: 9	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
CD: 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	LN: 9
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
CD: 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 5
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 5
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	NG: 9
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
CD: 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 5
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 5
Et : 4	

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 8
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 5
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 5
Et : 4	

3: sFIJK HABDCLNGEt : 4

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 4
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
CD:4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 5
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 5
Et : 4	

3: sFIJK HABDCLNGEt : 4

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 4
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 5
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 5
Et: 4	

3: sFIJK HABDCLNGEt : 4

<i>sA</i> : 0	<i>FI</i> : 3
<i>sC</i> : 0	<i>FM</i> : 8
<i>sF</i> : 5	<i>GE</i> : 4
<i>AB</i> : 1	<i>Ht</i> : 0
<i>AH</i> : 9	<i>IJ</i> : 5
<i>Bt</i> : 0	<i>JK</i> : 5
<i>CD</i> : 4	<i>KH</i> : 5
<i>CL</i> : 5	<i>LN</i> : 5
<i>DB</i> : 9	<i>MJ</i> : 9
<i>DE</i> : 0	<i>NG</i> : 5
<i>Et</i> : 0	

sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4 CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4 Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

S

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sF s 5

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sF s 5

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIM sFF 535

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIM sFF 535

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJ sFFI 5353

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJ sFFI 5353

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJ sFFI 5353

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJK sFFIJ 53533

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJK sFFIJ 53533

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJKH sFFIJK 535333

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJKH sFFIJK 535333

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJKH sFFIJK 535333

```
sA:0 sC:0 sF:5 AB:1 AH:9 Bt:0 CD:4
CL:5 DB:9 DE:0 Et:0 FI:3 FM:8 GE:4
Ht:0 IJ:5 JK:5 KH:5 LN:5 MJ:9 NG:5
```

sFIMJKH sFFIJK 535333

sFIMJKH sFFIJK 535333

■ No llegamos a *t*, el flujo es maximal.

sFIMJKH sFFIJK 535333

- No llegamos a *t*, el flujo es maximal.
- Valor del flujo= $f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sC}) + f(\overrightarrow{sF}) = 9 + 9 + 4 = 22$.

sFIMJKH sFFIJK 535333

- No llegamos a *t*, el flujo es maximal.
- Valor del flujo= $f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sC}) + f(\overrightarrow{sF}) = 9 + 9 + 4 = 22$.
- Primer check: suma de los ε de los caminos: 9+5+4+4=22.

sFIMJKH sFFIJK 535333

- No llegamos a *t*, el flujo es maximal.
- Valor del flujo= $f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sC}) + f(\overrightarrow{sF}) = 9 + 9 + 4 = 22$.
- Primer check: suma de los ε de los caminos: 9+5+4+4=22.
- Check de maximal: Corte $S = \{s, F, I, M, J, K, H\}$

sFIMJKH sFFIJK 535333

- No llegamos a *t*, el flujo es maximal.
- Valor del flujo= $f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sC}) + f(\overrightarrow{sF}) = 9 + 9 + 4 = 22$.
- Primer check: suma de los ε de los caminos: 9+5+4+4=22.
- Check de maximal: Corte $S = \{s, F, I, M, J, K, H\}$
- Capacidad de $S: = c(\overrightarrow{sA}) + c(\overrightarrow{sC}) + c(\overrightarrow{Ht}) = 9 + 9 + 4 = 22.$

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 28 / 30

sFIMJKH sFFIJK 535333

- No llegamos a *t*, el flujo es maximal.
- Valor del flujo= $f(\overrightarrow{sA}) + f(\overrightarrow{sC}) + f(\overrightarrow{sF}) = 9 + 9 + 4 = 22$.
- Primer check: suma de los ε de los caminos: 9+5+4+4=22.
- Check de maximal: Corte $S = \{s, F, I, M, J, K, H\}$
- Capacidad de $S: = c(\overrightarrow{sA}) + c(\overrightarrow{sC}) + c(\overrightarrow{Ht}) = 9 + 9 + 4 = 22$.
- Confirmamos que *f* es maximal.



Obviamente al hacer todos estos cálculos a mano pueden equivocarse.

- Obviamente al hacer todos estos cálculos a mano pueden equivocarse.
- Si cometen un error tonto que no afecta la dificultad general del ejercicio, el descuento será poco.

- Obviamente al hacer todos estos cálculos a mano pueden equivocarse.
- Si cometen un error tonto que no afecta la dificultad general del ejercicio, el descuento será poco.
- Ahora bien, si el error provoca que el ejercicio que terminen haciendo es mucho mas fácil que el "real"el descuento puede ser mucho mayor.

- Obviamente al hacer todos estos cálculos a mano pueden equivocarse.
- Si cometen un error tonto que no afecta la dificultad general del ejercicio, el descuento será poco.
- Ahora bien, si el error provoca que el ejercicio que terminen haciendo es mucho mas fácil que el "real"el descuento puede ser mucho mayor.
- En particular, en TODO ejercicio de examen, habrá al menos un camino con con al menos un lado backward

- Obviamente al hacer todos estos cálculos a mano pueden equivocarse.
- Si cometen un error tonto que no afecta la dificultad general del ejercicio, el descuento será poco.
- Ahora bien, si el error provoca que el ejercicio que terminen haciendo es mucho mas fácil que el "real"el descuento puede ser mucho mayor.
- En particular, en TODO ejercicio de examen, habrá al menos un camino con con al menos un lado backward
- Si ustedes resuelven un ejercicio de examen sin lados backwards, es porque tienen algo mal.

- Obviamente al hacer todos estos cálculos a mano pueden equivocarse.
- Si cometen un error tonto que no afecta la dificultad general del ejercicio, el descuento será poco.
- Ahora bien, si el error provoca que el ejercicio que terminen haciendo es mucho mas fácil que el "real"el descuento puede ser mucho mayor.
- En particular, en TODO ejercicio de examen, habrá al menos un camino con con al menos un lado backward
- Si ustedes resuelven un ejercicio de examen sin lados backwards, es porque tienen algo mal.
- Habiendo avisado esto, si entregan un ejercicio de examen sin lados backwards, el puntaje total del ejercicio será 0.1 o 0.2 puntos.

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 29 / 30

Otra cosa que tienen que hacer es siempre verificar que v(f) sea igual a cap(S), calculando ambos en forma independiente.

- Otra cosa que tienen que hacer es siempre verificar que v(f) sea igual a cap(S), calculando ambos en forma independiente.
- Si tienen todo bien pero no hacen esta verificación, habrá descuento de puntos.

- Otra cosa que tienen que hacer es siempre verificar que v(f) sea igual a cap(S), calculando ambos en forma independiente.
- Si tienen todo bien pero no hacen esta verificación, habrá descuento de puntos.
- Si tienen un error, y v(f) no les da igual a cap(S) pero no hacen la verificación, el descuento será mucho mas grande.

- Otra cosa que tienen que hacer es siempre verificar que v(f) sea igual a cap(S), calculando ambos en forma independiente.
- Si tienen todo bien pero no hacen esta verificación, habrá descuento de puntos.
- Si tienen un error, y v(f) no les da igual a cap(S) pero no hacen la verificación, el descuento será mucho mas grande.
- Si tienen un error, v(f) no les da igual a cap(S) pero AVISAN con una nota tipo:

- Otra cosa que tienen que hacer es siempre verificar que v(f) sea igual a cap(S), calculando ambos en forma independiente.
- Si tienen todo bien pero no hacen esta verificación, habrá descuento de puntos.
- Si tienen un error, y v(f) no les da igual a cap(S) pero no hacen la verificación, el descuento será mucho mas grande.
- Si tienen un error, v(f) no les da igual a cap(S) pero AVISAN con una nota tipo:
 - "v(f) da tanto, cap(S) da esto otro, sé que deben dar iguales pero no puedo encontrar el error"

- Otra cosa que tienen que hacer es siempre verificar que v(f) sea igual a cap(S), calculando ambos en forma independiente.
- Si tienen todo bien pero no hacen esta verificación, habrá descuento de puntos.
- Si tienen un error, y v(f) no les da igual a cap(S) pero no hacen la verificación, el descuento será mucho mas grande.
- Si tienen un error, v(f) no les da igual a cap(S) pero AVISAN con una nota tipo:
 - "v(f) da tanto, cap(S) da esto otro, sé que deben dar iguales pero no puedo encontrar el error"
- Entonces el descuento quedará restringido a simplemente el descuento por el error que hayan cometido y no por no verificar v(f) = cap(S).

Daniel Penazzi Edmonds-Karp March 24, 2023 30 / 30