# Trabajo práctico 2

Fecha límite de entrega: Viernes 7 de octubre, hasta las 17:00 hs.

Fecha estimada de devolución: Tres semanas después de la fecha en la que es entregado el TP.

**Primer fecha de reentrega:** Dos semanas después de devueltas las correcciones, hasta las 17:00 (viernes) o hasta las 22 (martes).

Segunda fecha de reentrega: Viernes 9 de diciembre, hasta las 17:00 hs.

Este trabajo práctico consta de 4 problemas. Para aprobar el mismo se requiere aprobar todos los problemas.

Los requisitos de aprobación del mismo así como los criterios de corrección están detallados en las pautas de aprobación que pueden encontrar en el repositorio de la materia.

En este trabajo práctico se evaluarán contenidos de algoritmos y problemas sobre grafos. Los problemas que serán evaluados en el mismo serán sobre:

- Flujo y matching bipartito.
- Teorema de Dilworth.
- Ejes puente, puntos de articulación y componentes biconexas.
- Orden topológico y componentes fuertemente conexas.

## Problema A: Alumnos de secundario

Al fin tenemos la suerte Que casi toda esta parte De armar el TP fue un arte Sino puede ser la muerte

Nos pide el departamento Hoy difundir la carrera A cambio de una remera Si ya la tienen lo siento

Queremos tener contacto Con chicos adolescentes De entre toda la gente Para generar impacto

Dificil tener presencia Por temas combinatorios En todos los territorios Para difundir la ciencia Por eso hoy necesitamos Sabiendo que las personas Se mueven en ciertas zonas Que vos nos des una mano

Tenemos un objetivo El plan de cubrir las rutas Y de una manera astuta Seamos abarcativos

A chicos de secundaria Que van hoy para la escuela Veamos si los desvela La vida universitaria

Pongamos en su camino A alguien que sea vidriera Contando de la carrera Que vean que esto no es chino Para eso es que averiguamos Los puntos donde hay colegios Usemos el privilegio De estar muy bien informados

También sabemos los puntos Donde estos alumnos viven Prohibamos que nos esquiven Tratemos de hacerlo juntos

Un mapa les proveemos Por eso les preguntamos A cuantos necesitamos Para que a todos lleguemos

Para todos esos pibes Que en una esquina haya uno Que espere muy oportuno Por donde sea que camine

El problema consiste en dadas N esquinas, M calles bidireccionales que conectan pares de esas esquinas, sabiendo que en algunas de esas esquinas hay escuelas, en otras de esas esquinas hay alumnos que van a alguna de esas escuelas (pero no sabemos bien a cual de todas), y que todo par de esquinas están conectadas por un camino que usa algunas de esas calles, contar la mínima cantidad de esquinas en las que podemos podemos poner a un estudiante del departamento a contar sobre la carrera de Ciencias de la Computación, de modo tal que no importe qué camino utilice cada chico para llegar de su casa al colegio, ni a qué colegio vaya cada chico, siempre tenga que pasar por una esquina donde lo podamos interceptar para contarle de la carrera.

El algoritmo debe tener una complejidad temporal  $O(NM^2)$ .

#### Entrada

La primera línea consta de un valor entero positivo N, que indica la cantidad de esquinas de la ciudad, y un entero positivo M que indica la cantidad de calles que conectan pares de esas esquinas.

A continuación, N líneas, una por cada esquina, indicando si en esa esquina hay una escuela ('E'), un alumno ('A') o ninguna de las dos ('X').

Por último, la entrada contará con M líneas indicando los pares de esquinas que conecta cada calle.

La entrada contará con el siguiente formato:

N M
D1
D2
...
DN
A1 B1
A2 B2
...
AM BM

Indicando Ai y Bi los números de esquinas que están conectadas por la i-ésima calle bidireccional, y Di la descripción de la i-ésima esquina, que podrá ser alguna de las siguientes:

E A X

Indicando que hay una escuela ('E'), la casa de un alumno ('A') que va a alguna de esas escuelas, o ninguna de las dos ('X').

### Salida

La salida debe constar de una línea que indique la mínima cantidad de personas que necesita el departamento para cubrir al menos una esquina en cada ruta que conecte la casa de un alumno con alguna de las escuelas, con el siguiente formato:

P

siendo P esta cantidad de personas.

Entrada de ejemplo 1	Salida para la entrada de ejemplo 1
4 3	1
E	
X	
X	
A	
1 2	
2 3	
3 4	

Entrada de ejemplo 2	Salida para la entrada de ejemplo 2
4 4	1
E	
X	
X	
A	
1 2	
1 3	
2 4	
3 4	

Entrada de ejemplo 3	Salida para la entrada de ejemplo 3
8 12	2
A	
A	
A	
Х	
Х	
E	
E	
E	
1 4	
1 5	
2 4	
2 5	
3 4	
3 5	
6 4	
6 5	
7 4	
7 5	
8 4	
8 5	

Entrada de ejemplo 4	Salida para la entrada de ejemplo 4
3 2	1
A	
E	
A	
1 2	
2 3	

# Explicación del ejemplo 1:

Como hay un solo alumno y una sola escuela, y además hay un único camino de su casa a la escuela podemos poner una persona en cualquier lugar de su camino.

#### Explicación del ejemplo 2:

El único alumno tiene dos caminos distintos para llegar a la única escuela, pero podemos interceptarlo tanto en la puerta de su casa como en la puerta de la escuela.

#### Explicación del ejemplo 3:

Hay casos en los que, si bien una persona puede cubrir todos los caminos de un mismo alumno, conviene poner varias personas que le cubran a un alumno sus caminos para llegar a una solución óptima. Además, las calles son bidireccionales por lo que un alumno puede ir por ejemplo de la esquina 4 a la esquina 6.

#### Explicación del ejemplo 4:

Puede haber más alumnos que escuelas.

Pesos mínimo y máximo: 8 y 11.

Cotas recomendadas para testear: Se recomienda testear el problema con valores de  $N \leq 100, M \leq 500.$ 

## Problema B: Buenos gráficos

A todos hoy les pedimos Que lean este enunciado Para ayudar al mercado Y ver como lo medimos

Los precios de las acciones Este año han sido fluctuantes Ya no son como eran antes Sufren muchas variaciones

Por eso es que les pasamos La evolución de los precios Les pido que no sean necios Y vean como graficamos Impriman un resultado Queremos que minimicen La cantidad y que avisen De gráficos que han usado

Un gráfico es un conjunto De una o más mediciones De precios de las acciones Que no cruzan ni en un punto

Veamos como empezamos Al grafico permitido De acciones que hemos medido Formalmente definamos Dados dos días seguidos Del rango que analizamos Segmento de recta trazamos Para que queden unidos

Los puntos que conectamos Indican los precios diarios De acciones en las que varios Valores tenemos dados

Los gráficos con acciones Tendrán segmentos de recta Y una respuesta perfecta No habrá con intersecciones

El problema consiste en, dados los valores de A acciones durante D días seguidos, calcular la mínima cantidad de gráficos que es necesaria, para poder graficar la evolución de los precios de las acciones (siendo un eje el tiempo y el otro eje el precio, uniendo las mediciones por segmentos de recta) sin que haya un gráfico en el que dos o más acciones se intersequen.

El algoritmo debe tener una complejidad temporal  $O(A^2(A+D))$ 

#### Entrada

La primera línea consta de un valor entero positivo A, que indica la cantidad de acciones que medimos, y un entero positivo D que indica la cantidad de días durante los cuales medimos las acciones.

A esta línea le siguen A líneas con D enteros cada una, indicando los números  $P_{i,j}$   $(1 \le i \le A, 1 \le j \le D)$  que indican el precio de la acción i en el día j. La entrada contará con el siguiente formato:

A D
P11 P12 ... P1D
P21 P22 ... P2D
...
PA1 PA2 ... PAD

#### Salida

La salida debe constar de una línea que indique la mínima cantidad de gráficos que se necesitan para poder graficar la evolución de los precios de las A acciones a lo largo de los D días, con el siguiente formato:

G

siendo G esta cantidad mínima de gráficos.

Entrada de ejemplo 1	Salida para la entrada de ejemplo 1
3 3	3
5 5 5	
4 4 6	
4 5 4	

Entrada de ejemplo 2	Salida para la entrada de ejemplo 2
5 2	2
1 1	
2 2	
5 4	
4 4	
4 1	

Entrada de ejemplo 3	Salida para la entrada de ejemplo 3
4 4	1
1 1 1 1	
2 2 2 2	
3 3 3 3	
4 4 4 4	

Entrada de ejemplo 4	Salida para la entrada de ejemplo 4
5 2	5
1 5	
2 4	
3 3	
4 2	
5 1	

# Explicación del ejemplo 1:

Dos mediciones que no se crucen pero se toquen en un punto no pueden ir juntas en un mismo gráfico.

Pesos mínimo y máximo:  $7 \ y \ 10$ .

Cotas recomendadas para testear: Se recomienda testear el problema con valores de  $A \leq 1000,$   $D \leq 100.$ 

# Problema C: Cortes programados

Nos pide hoy el intendente Nuestros servicios brindemos Para que el caos evitemos Siendo útiles a la gente

Las obras darán comienzo Del nuevo pavimentado Y ya nos han contratado Para este trabajo intenso

Hay calles del municipio Que están muy mal asfaltadas Para eso serán cortadas Un solo día en principio Nos piden saquemos cuentas Para ayudar a la gente Que ya les dijo de frente Cuidá cuando pavimentas

Si es de lunes a viernes Va a ser medio complicado Ver algo desconectado Y eso a mi me concierne

Por eso hoy a vos te pido Respondas unas preguntas Podés responderlas juntas Y así serás bienvenido La duda que hoy no distingo Es ver si en día laborable Un corte es algo viable O queda para el domingo

Para eso te hago consultas Con tus respuestas decido No quiero hacer mucho ruido Que afecte a la gente adulta

Te paso el mapa de calles Decime lo que pregunto Yo tus respuestas las junto Y veo yo los detalles

En este problema, son dadas N esquinas (numeradas de 1 a N) y M calles bidireccionales (numeradas de 1 a M) de una ciudad donde existe para cada par de esquinas un camino utilizando estas calles que las conecta. Además, recibimos Q queries (consultas) que pueden ser de varios tipos:

- Tipo A: dadas dos esquinas  $e_1$  y  $e_2$ , imprimir la cantidad de calles que, en caso de ser cortadas (solo cortando esa calle), impiden llegar de  $e_1$  a  $e_2$ , es decir, contar la cantidad de calles c, tales que si la única calle cortada es c no es posible llegar de  $e_1$  a  $e_2$  usando otras calles (se pueden usar todas menos c).
- Tipo B: dada una calle, imprimir un 1 si al cortar la calle existen al menos dos esquinas entre las que deja de haber un camino, y 0 en caso contrario.
- Tipo C: dada una esquina  $e_1$ , imprimir la cantidad de esquinas  $e_2$  tales que de cortar una sola calle, sea cual sea, seguirá habiendo camino de  $e_1$  a  $e_2$ .

El algoritmo debe tener una complejidad temporal  $O(M + MQ_A + Q_B + Q_C)$  siendo  $Q_A$  la cantidad de queries de tipo A,  $Q_B$  la cantidad de queries de tipo B y  $Q_C$  la cantidad de queries de tipo C.

#### Entrada

La primera línea consta de un valor entero positivo N y un entero positivo M, que indican la cantidad de esquinas y calles.

A esta línea le siguen M líneas con dos enteros  $U_i$ ,  $V_i$  ( $1 \le U_i$ ,  $V_i \le N$ ,  $U_i \ne V_i$ ) indicando los números de calles que conecta la i-ésima calle. No habrá dos calles que conecten las mismas esquinas ( $U_i = U_j \rightarrow V_i \ne V_j$  y  $U_i = V_j \rightarrow U_j \ne V_i$ )

Luego sigue una línea con un entero positivo Q indicando la cantidad de queries, y Q líneas, una con cada query, cuya descripción será en alguno de los siguientes formatos:

- $A e_1 e_2$  (siendo A el caracter 'A',  $e_1 y e_2$  números válidos de esquinas  $(1 \le e_1, e_2 \le N, e_1 \ne e_2)$ ).
- B c (siendo B el caracter 'B', c un número válido de calle  $(1 \le c \le M)$ )
- C e (siendo C el caracter 'C', e un número válido de esquina  $(1 \le e \le N)$ ).

La entrada contará con el siguiente formato:

N M U1 V1 U2 V2
...
UM VM
Q
D1
D2
...
DQ

Siendo Di la descripción de las queries en el formato provisto anteriormente.

# Salida

La salida deberá constar de  ${\cal Q}$  líneas, una con la respuesta para cada query:

R1

R2

. . .

RQ

siendo  $R_i$  la respuesta de la i-ésima query.

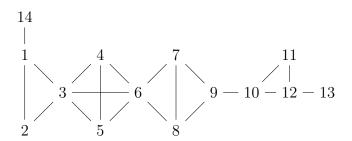
Entrada de ejemplo 1	Salida para la entrada de ejemplo 1
14 20	3
1 2	0
2 3	0
3 1	1
3 4	2
3 5	0
3 6	
4 5	
4 6	
5 6	
6 7	
6 8	
7 8	
7 9	
8 9	
9 10	
10 11	
10 12	
11 12	
12 13	
1 14	
Q	
A 13 14	
A 2 8	
B 1	
B 20	
C 10	
C 14	

### Explicación del ejemplo 1:

Veamos una por una las queries:

■ A 13 14: Cortar las calles 15 (9-10), 19 (12-13) o 20 (1-14) desconecta a las esquinas 13 y 14 entre sí.

- A 2 8: No importa qué calle sea cortada, las esquinas 2 y 8 seguirán conectadas
- B 1: La calle 1 es la calle (1,2) que en caso de ser cortada no deja de haber camino entre ningún par de esquinas.
- B 20: La calle 2 es la calle (1,14) que es la única calle que conecta ambas esquinas, luego las esquinas 1 y 14 quedan desconectadas al desconectar esta calle.
- C 10: Las únicas esquinas que siguen conectadas a la esquina 10 sin importar qué calle es cortada son las esquinas 11 y 12. Notar que si no desconectamos la calle 19 (12-13) la esquina 13 sigue siendo accesible, pero si cortamos esta calle las demás esquinas son accesibles desde la esquina 10, pero no hay ninguna esquina que no sea la 11 o la 12 y que sea accesible desde la 10 cortemos la calle que cortemos.
- C 14: Si cortamos por ejemplo, la calle 20 (1,14) ninguna esquina será accesible desde la esquina 14.



Pesos mínimo y máximo: 8 y 9.

Cotas recomendadas para testear: Se recomienda testear el problema con valores de  $N \leq 10^4$ ,  $M \leq 10^5$ ,  $Q \leq 10^5$ ,  $Q_A \leq 10^3$ .

**Pista 1:** Si entre todo par de esquinas hay un camino  $N \in \mathbf{O}(M)$ .

**Pista 2:**  $Q_A$  puede ser igual a 0, por lo que  $MQ_A \notin \mathbf{O}(M + MQ_A)$ 

## Problema D: Desocupando el pabellón

Queremos que en este caso Nos brinden valiosa ayuda Para sacarnos la duda Resuelvan paso por paso

Sabemos que el martes trece Tenemos una amenaza Para atacar nuestra casa Por mucho que esto nos pese

Por ser atea y blasfema El blanco hoy es Exactas Cuidemos todas las actas Por si alquien viene y las quema

No vaya ser cosa un día Después de unos cuantos años Por lo que dice en el baño La facu quede vacía Tenemos un gran problema Nos piden hoy que evacuemos Y mientras que le avisemos Al prójimo de este tema

Para eso hay un protocolo Que es ir a buscar un aula Me acaba de avisar Paula Moviéndose a un lado solo

Con esto yo lo que digo Es que un pasillo nos lleva Nos deja en un aula nueva Volver por ahí prohibo

Después de ir a dar aviso Volvemos por nuestras cosas Y usamos las muy famosas Bajadas al primer piso Ahí va a haber que apurarse Bajando por la escalera Lo antes posible afuera Y así poder escaparse

Siguiendo hoy cada instrucción El pabellón evacuamos Hasta que dicen chequeamos No hay riesgo en ningún rincón

Retomen todas las clases La facultad ya es segura No hay riesgo era joda pura Había advertencias falaces

Por si esto vuelve a pasarnos El proceso agilizamos Para eso necesitamos Los datos que han de brindarnos

Luego de la amenaza que recibimos en la facultad, hemos decidido tomar medidas de seguridad para poder evacuar el pabellón lo antes posible en caso de que una amenaza de este estilo se repita.

La facultad cuenta con A aulas (numeradas de 1 a A) y P pasillos (numerados de 1 a P) que solo se pueden recorrer en un solo sentido. En cada aula hay alumnos y docentes al momento de evacuar la facultad y queremos que todos sepan que es necesario evacuar. Para eso, necesitamos que nos respondan Q preguntas, la i-ésima de ellas indicada por dos números  $f_i$  y  $t_i$ , que nos dice que hay alguien en el aula  $f_i$  que tiene que ir a avisarle a alguien en el aula  $t_i$  de la necesidad de evacuar, y luego volver al aula  $f_i$  para buscar sus cosas, y lo que debemos responder es si esto es posible ('S') o no ('N') usando los pasillos del pabellón en el sentido correcto. Sabemos que de cualquier aula se puede llegar a la escalera que nos lleva hacia la salida del pabellón.

El algoritmo debe tener una complejidad temporal O(A + P + Q).

### Entrada

La primera línea consta de un valor entero positivo A y un entero positivo P, que indican la cantidad de aulas y pasillos respectivamente.

A esta línea le siguen P líneas con dos enteros  $a_i$ ,  $b_i$   $(1 \le a_i, b_i \le A, a_i \ne b_i)$  indicando que existe un pasillo que va del aula  $a_i$  al aula  $b_i$  (y que no se puede recorrer desde  $b_i$  hasta  $a_i$ . No habrá dos pasillos que conecten las mismas aulas en el mismo sentido  $(a_i = a_i \rightarrow b_i \ne b_i)$ .

Luego sigue una línea con un entero positivo Q indicando la cantidad de preguntas a responder, y Q líneas, una con cada pregunta, indicada por los números de aula  $f_i$  y  $t_i$ .

La entrada contará con el siguiente formato:

A P
a1 b1
a2 b2
...
aP bP
Q
f1 t1
f2 t2
...
fq tq

### Salida

La salida deberá constar de Q líneas, una con la respuesta para cada pregunta:

R1

R2

. . .

RQ

siendo  $R_i$  la respuesta de la *i*-ésima pregunta, que puede ser 'S' (si se puede) o 'N' (si no se puede).

Entrada de ejemplo 1	Salida para la entrada de ejemplo 1
12 16	S
1 2	N
2 3	N
3 1	N
3 4	
3 7	
4 5	
5 6	
6 4	
7 8	
8 9	
9 7	
6 10	
9 10	
10 11	
11 12	
12 10	
4	
1 3	
3 4	
6 9	
10 1	

#### Explicación del ejemplo 1:

Podemos ir del aula 1 al aula 3 pasando por el aula 2 (usando los pasillos 1 y 2) y volver por el pasillo 3 al aula 1 a buscar nuestras cosas. Luego la respuesta a la primer pregunta es S.

Del aula 3 podemos llegar al aula 4 pero no hay forma de volver del aula 4 al aula 3 por lo que en la segunda pregunta la respuesta es N.

No podemos llegar del aula 6 al aula 9 ni viceversa así que la tercera query también tiene como respuesta N.

Si pudieramos ir del aula 10 al aula 1 tenemos como volver, pero como no tenemos como ir, la respuesta en este caso vuelve a ser N.

Pesos mínimo y máximo: 8 y 9.

Cotas recomendadas para testear: Se recomienda testear el problema con valores de  $N \leq 10^4,$   $M \leq 10^5,$   $Q \leq 10^5.$