

Programa 01

Diego Méndez Medina

■ Alcanzabilidad

1. Dar su forma canónica

Al tener una grafica no dirigida $G = (V, A)$, decimos que dos vértices, s y t , son *alcanzables* cuando existe un camino que no repite vértices de s a t en G .

Enunciado de optimización: Sea $G = (V, A)$ una gráfica simple no dirigida, y s y t dos vértices diferentes. Determinar el camino de s a t con el mínimo número de aristas.

Enunciado de decisión: Sea $G = (V, A)$ una gráfica simple no dirigida, s y t dos vértices diferentes y k un entero positivo. Nos preguntamos, ¿Existe un camino de s a t de a lo más k vértices?.

2. Diseñar un algoritmo no-determinístico polinomial.

Asumimos la presencia de una gráfica aleatoria y el algoritmo no-determinista es el siguiente:

- a) Seleccionamos dos vértices s y t .
- b) Inicializamos un conjunto de aristas vacío, M .
- c) Iteramos sobre las aristas, y generamos un número “aleatorio” r , si es par agregamos la arista a M has juntar las k aristas.

Para verificar si la solución propuesta se debe hacer lo siguiente:

- a) Lo primero es verificar que s y t figuren en alguna arista, en caso de ser correcto continuamos si no regresamos NO.
- b) Para todas las aristas donde figure s hay que seguir el camino que nos lleve dentro del conjunto solución, en caso de que el camino se “rompa” en alguna arista regresamos NO.
- c) Regresamos **Sí**, si encontramos a t antes de completar los k vértices.

3. Implementación

Para la implementación se utilizó C, se fijo $k = 10, 15$ aristas y 11 vértices.

Para compilar hacer cualquiera de las dos opciones:

```
src/$ make compile_alcance
```

```
src/$ gcc -o alcance alcance.c grafica.c
```

Para ejecutar:

```
src/$ ./alcance
```

Para compilar Y ejecutar:

```
src/$ make problema_alcance
```

4. Capturas de ejecución:

```
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ ./alcance
Hay 11 vertices enumerados del 0 al 10
Y hay 15 aristas.

Arista 0: (9, 7)
Arista 1: (11, 6)
Arista 2: (1, 6)
Arista 3: (9, 1)
Arista 4: (7, 10)
Arista 5: (8, 11)
Arista 6: (3, 9)
Arista 7: (3, 8)
Arista 8: (5, 8)
Arista 9: (9, 8)
Arista 10: (1, 5)
Arista 11: (2, 5)
Arista 12: (7, 3)
Arista 13: (10, 2)
Arista 14: (10, 11)

Elección de vertices s y t:
Vertice s: 3
Vertice t: 9
--Aristas seleccionadas con guessing:
(11, 6)      (1, 6)
(8, 11)      (5, 8)
(9, 8)       (2, 5)
(7, 3)       (7, 10)
(3, 8)       (1, 5)

Fase Verificadora:Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$
```

```
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ ./alcance
Hay 11 vertices enumerados del 0 al 10
Y hay 15 aristas.

Arista 0: (9, 6)
Arista 1: (8, 11)
Arista 2: (11, 6)
Arista 3: (9, 5)
Arista 4: (11, 1)
Arista 5: (4, 1)
Arista 6: (11, 5)
Arista 7: (3, 10)
Arista 8: (11, 7)
Arista 9: (2, 11)
Arista 10: (2, 4)
Arista 11: (11, 3)
Arista 12: (10, 5)
Arista 13: (3, 1)
Arista 14: (2, 7)

Elección de vertices s y t:
Vertice s: 9
Vertice t: 1
--Aristas seleccionadas con guessing:
(8, 11)      (11, 1)
(11, 7)      (2, 11)
(2, 4)       (11, 3)
(10, 5)      (3, 1)
(9, 6)       (11, 6)

Fase Verificadora:NO
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$
```

```

diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ ./alcance
Hay 11 vertices enumerados del 0 al 10
Y hay 15 aristas.

Arista 0: (6, 3)
Arista 1: (5, 4)
Arista 2: (7, 10)
Arista 3: (4, 1)
Arista 4: (4, 11)
Arista 5: (11, 10)
Arista 6: (3, 8)
Arista 7: (5, 6)
Arista 8: (8, 2)
Arista 9: (8, 4)
Arista 10: (11, 7)
Arista 11: (11, 9)
Arista 12: (6, 1)
Arista 13: (10, 3)
Arista 14: (6, 2)

Elección de vertices s y t:
Vertice s: 3
Vertice t: 11
--Aristas seleccionadas con guessing:
( 6, 3)      ( 5, 4)
( 7, 10)     ( 4, 1)
( 5, 6)      ( 8, 4)
(11, 9)      ( 6, 1)
( 6, 2)      ( 3, 8)

Fase Verificadora:Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$

```

```

diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ ./alcance
Hay 11 vertices enumerados del 0 al 10
Y hay 15 aristas.

Arista 0: (3, 4)
Arista 1: (4, 9)
Arista 2: (7, 8)
Arista 3: (2, 9)
Arista 4: (7, 3)
Arista 5: (3, 6)
Arista 6: (10, 7)
Arista 7: (2, 3)
Arista 8: (7, 2)
Arista 9: (10, 1)
Arista 10: (10, 3)
Arista 11: (5, 1)
Arista 12: (1, 9)
Arista 13: (8, 10)
Arista 14: (4, 1)

Elección de vertices s y t:
Vertice s: 6
Vertice t: 8
--Aristas seleccionadas con guessing:
( 3, 4)      ( 4, 9)
( 7, 8)      ( 2, 9)
( 3, 6)      ( 2, 3)
( 7, 2)      (10, 3)
( 5, 1)      ( 8, 10)

Fase Verificadora:Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$

```

```

diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ ./alcance
Hay 11 vertices enumerados del 0 al 10
Y hay 15 aristas.

Arista 0: (8, 11)
Arista 1: (3, 10)
Arista 2: (2, 10)
Arista 3: (1, 11)
Arista 4: (2, 1)
Arista 5: (4, 5)
Arista 6: (2, 6)
Arista 7: (6, 10)
Arista 8: (3, 9)
Arista 9: (7, 11)
Arista 10: (7, 3)
Arista 11: (10, 5)
Arista 12: (2, 11)
Arista 13: (11, 10)
Arista 14: (2, 3)

Elección de vertices s y t:
  Vertice s: 11
  Vertice t: 9
--Aristas seleccionadas con guessing:
( 1, 11)      ( 2, 6)
(10, 5)       ( 4, 5)
( 6, 10)      ( 3, 9)
( 7, 3)       ( 2, 11)
( 8, 11)      ( 3, 10)

Fase Verificadora:NO
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$

```

■ 3-SAT

1. Dar su forma canónica

Al tener una expresión lógica ψ de primer orden en forma CNF, decimos que es *satisfasible* cuando existe una interpretación $I : VAR \rightarrow \{true, false\}$, tal que ψ es verdadera.

2. Diseñar un algoritmo no-determinístico polinomial.

Suponemos ya existe la ψ en forma CNF con 10 variables conocidas. El algoritmo no deterministico es el siguiente:

- a) Creamos un conjunto de variables que funcionara como modelo.
- b) Iteramos sobre las diez variables, sacamos un número aleatorio, si es par a esa variable se le asigna el valor verdadero.

Así ya tenemos el ejemplar propuesto, en tiempo lineal checamos la formula ψ si alguna clausula falla regresamos NO, si checamos todas las clausulas entonces regresamos SI.

3. Implementación

Para compilar hacer cualquiera de las dos opciones:

```
src/$ make compile.sat
```

```
src/$ gcc -o sat 3sat.c FOL.c
```

Para ejecutar:

```
src/$ ./sat
```

Para compilar Y ejecutar:

```
src/$ make problema_3sat
```

4. Capturas de ejecución:

```
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ make problema_3sat
gcc -o sat 3sat.c FOL.c
./sat

Formula generada aleatoriamente:

(s or not(u) or not(x))
and
(q or r or y)
and
(s or not(v) or )
and
(not(r) or not(t) or x)
and
(q or s or z)

La solución propuesta es:
I(q) = true
I(r) = true
I(s) = false
I(t) = true
I(u) = true
I(v) = false
I(w) = false
I(x) = false
I(y) = true
I(z) = false

Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$
```

```
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ make problema_3sat
gcc -o sat 3sat.c FOL.c
./sat

Formula generada aleatoriamente:

(not(q) or z or )
and
(not(r) or not(y) or z)
and
(x or not(z) or )
and
(not(q) or s or t)
and
(not(w) or x or )

La solución propuesta es:
I(q) = true
I(r) = true
I(s) = true
I(t) = true
I(u) = false
I(v) = false
I(w) = true
I(x) = true
I(y) = false
I(z) = false

Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$
```

```

diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ make problema_3sat
gcc -o sat 3sat.c FOL.c
./sat

Formula generada aleatoriamente:

(not(w) or x or )
and
(not(v) or y or not(z))
and
(not(q) or not(w) or )
and
(not(q) or u or not(y))
and
(q or s or not(y))

La solución propuesta es:
I(q) = false
I(r) = true
I(s) = true
I(t) = true
I(u) = false
I(v) = false
I(w) = false
I(x) = true
I(y) = true
I(z) = false

Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$

```

```

diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ make problema_3sat
gcc -o sat 3sat.c FOL.c
./sat

Formula generada aleatoriamente:

(not(r) or t or v)
and
(s or not(u) or y)
and
(r or not(t) or z)
and
(not(q) or not(v) or z)
and
(u or not(v) or y)

La solución propuesta es:
I(q) = false
I(r) = false
I(s) = false
I(t) = false
I(u) = false
I(v) = true
I(w) = true
I(x) = false
I(y) = true
I(z) = false

Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$

```

```

diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$ make problema_3sat
gcc -o sat 3sat.c FOL.c
./sat

Formula generada aleatoriamente:

(not(s) or not(u) or v)
and
(q or not(t) or )
and
(not(r) or not(t) or w)
and
(r or not(x) or not(y))
and
(v or not(y) or not(z))

La solución propuesta es:
I(q) = false
I(r) = false
I(s) = true
I(t) = true
I(u) = true
I(v) = true
I(w) = true
I(x) = false
I(y) = true
I(z) = false

Si
diegom@Graciela:~/Ciencias/ComputerScience/7th/Complejidad/Programas/01/src$

```