

ASP y Logica

Esteban Brzovic
Pablo Flores

ebrzovic@uc.cl
ptflores1@uc.cl

Si no tienen Clingo
descargado o
instalado, pueden
apoyarse en este
link

<https://potassco.org/clingo/run/>

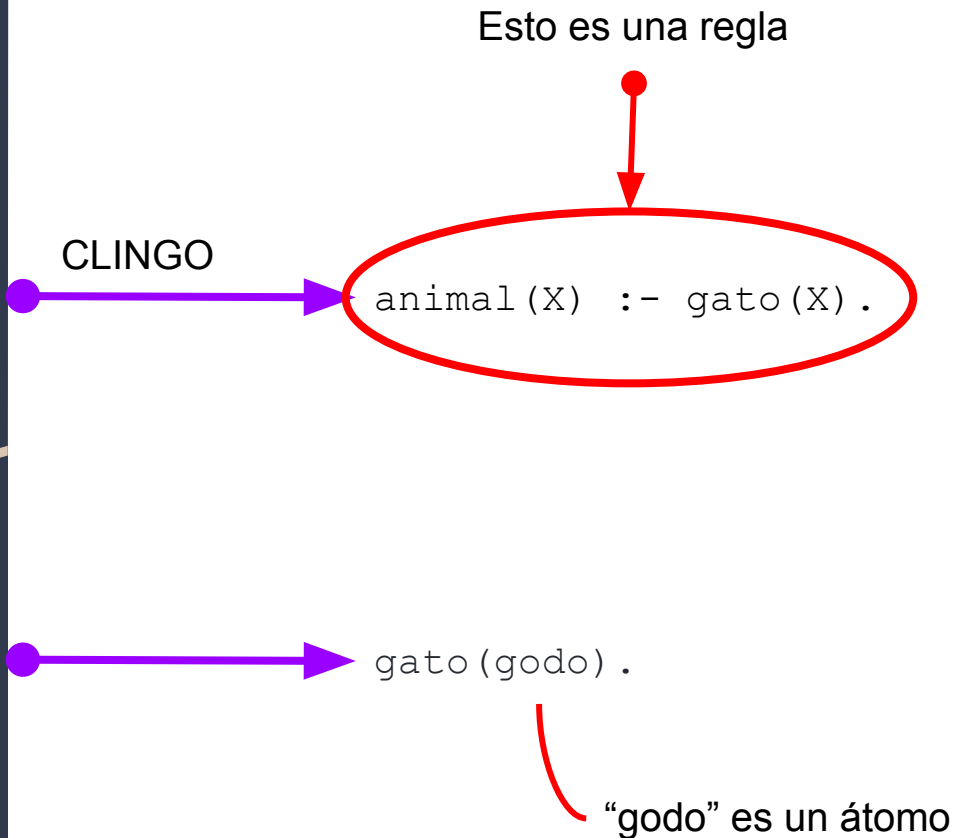
INTRODUCCIÓN

Un programa lógico P está definido por un set de reglas sobre un set A de Átomos (constantes)

$\text{Animal}(X) \leftarrow \text{Gato}(X)$

X es una variable, si X es un gato, entonces X es una Animal.

“godo” es un gato



INTRODUCCIÓN

X es una variable, si X es un gato,
entonces X es una Animal.

“godo” es el átomo de constante

```
animal(X) :- gato(X) .  
gato(godo) .
```



Corremos el programa

```
Answer: 1  
gato(godo) animal(godo)  
SATISFIABLE
```

```
Models      : 1
```

Ejemplo

Perro y gato son mamífero

Los mamíferos son animales

Los mamíferos duermen

Constraint de restricción

Átomos “godo” y “leo”

```
mamifero(X) :- gato(X).  
mamifero(X) :- perro(X).
```

```
animal(X) :- mamifero(X).
```

```
sleeps(X) :- mamifero(X).
```

```
:- mamifero(X).
```

```
gato(godo).  
perro(leo).
```

Ejemplo

Resultado: “godo” es un gato, lo que implica que sea mamífero. Como godo debe ser parte del modelo y descartamos los modelos que tengan el átomo `mamifero(X)`, no existe ninguna solución posible, ya que hay contradicción.

```
mamifero(X) :- gato(X).  
mamifero(X) :- perro(X).  
animal(X) :- mamifero(X).  
sleeps(X) :- mamifero(X).  
:- mamifero(X).  
gato(godo).  
perro(leo).
```

```
Answer: 1  
UNSATISFIABLE
```

```
Models      : 0
```

Regla de selección

Cada modelo combinan los átomos que se encuentren dentro de {...} de una manera distinta

$\{p(a); q(b)\}.$

$1\{p(1..3)\}2.$

Regla de selección

Cada modelo combinan los átomos que se encuentren dentro de {...} de una manera distinta

$\{p(a); q(b)\}.$

$1\{p(1..3)\}2.$

Answer: 1

Answer: 2

$q(b)$

Answer: 3

$p(a)$

Answer: 4

$p(a) \quad q(b)$

SATISFIABLE

Models : 4

Regla de selección

Cada modelo combinan los átomos que se encuentren dentro de {...} de una manera distinta

$\{p(a); q(b)\}.$

Answer: 1

Answer: 2

$q(b)$

Answer: 3

$p(a)$

Answer: 4

$p(a) \quad q(b)$

SATISFIABLE

Models : 4

$1\{p(1..3)\}2.$

Answer: 1

$p(2)$

Answer: 2

$p(3)$

Answer: 3

$p(2) \quad p(3)$

Answer: 4

$p(1)$

Answer: 5

$p(1) \quad p(3)$

Answer: 6

$p(1) \quad p(2)$

SATISFIABLE

Models : 6

$\{p(a); q(b)\}1 = \{p(a); q(b)\}.$
 $:- p(a), q(b).$

Resumen Reglas Simples

`q(X) implica p(X)`

mini ejemplo

`(p(X) y q(X))` no aplican al modelo

`r(X) implica (p(X) o q(X))`

`(q(X) si
r(X)) implica p(X) "`

cuando ocurre `r(X)` entonces escoge
entre 2 y 5 `p(X)`

`p(X) :- q(X) .`

`par(N) :- N/2 + N/2 == N.`

`impar(N) :- not par(N) .`

`:- p(X), q(X) .`

`p(X); q(X) :- r(X) .`

`p(X) :- q(X) : r(X) .`

`2 { p(X) : q(X) } 5 :- r(X) .`

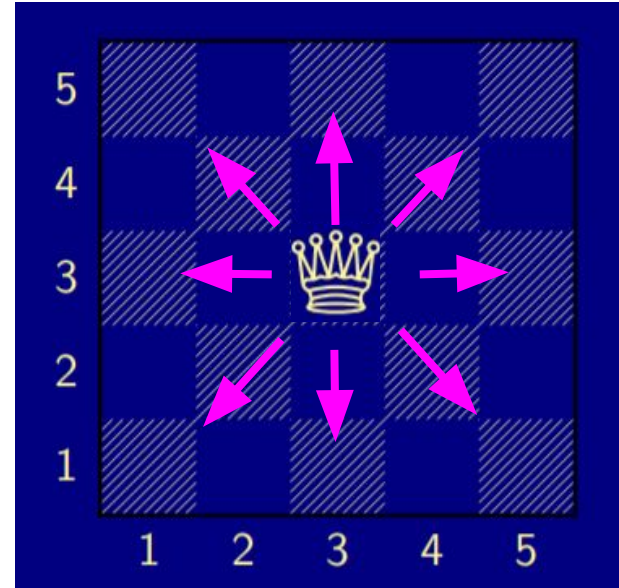
Modelación

A dark blue diagonal gradient bar that starts from the bottom left and extends towards the top right, covering the lower half of the slide.

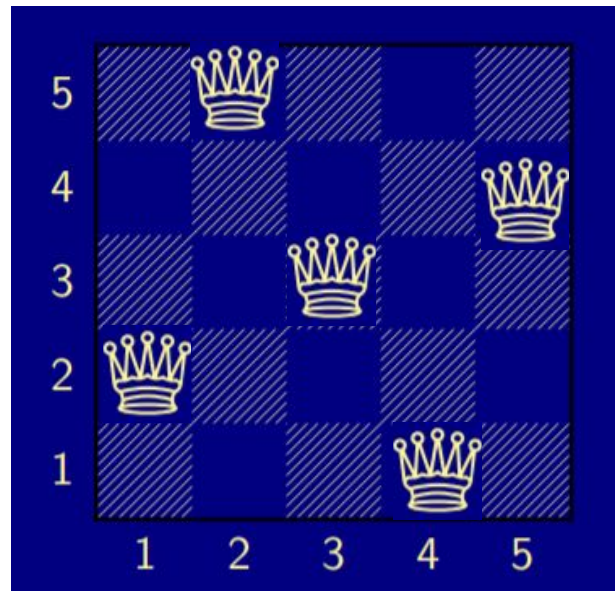
Problema de la Dama

A dark blue diagonal gradient bar that starts from the bottom left and extends towards the top right, covering the lower half of the slide.

El problema consiste en colocar cada “n” damas en un tablero de $n \times n$ sin que estos se ataquen entre sí



Una Solución óptima posible



Definimos el tablero

```
row (1.. n ) .  
col (1.. n ) .
```

Creamos la condición para que
queen(I , J) pueda existir y los
coloca queens en el tablero.

Creamos una restricción
para que haya exactamente
n queens

Podemos simplificar lo anterior

Definimos el tablero

```
row (1.. n ).  
col (1.. n ).
```

Creamos la condición para que `queen(I , J)` pueda existir y los coloca `queens` en el tablero.

```
{queen(I,J) : row(I) , col(J) } .
```

Creamos una restricción para que haya exactamente `n queens`

Podemos simplificar lo anterior

Definimos el tablero

```
row (1.. n ).  
col (1.. n ).
```

Creamos la condición para que `queen(I, J)` pueda existir y los coloca `queens` en el tablero.

```
{queen(I, J) : row(I) , col(J)}.
```

Creamos una restricción para que haya exactamente `n` queens

```
:- {queen(I, J)} != n .
```

Podemos simplificar lo anterior

Definimos el tablero

```
row (1.. n ).  
col (1.. n ).
```

Creamos la condición para que `queen(I, J)` pueda existir y los coloca `queens` en el tablero.

```
{queen(I,J) : row(I) , col(J)} .
```

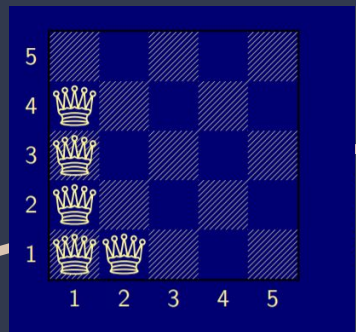
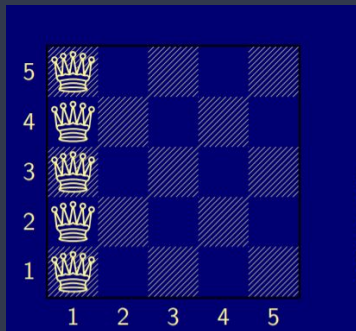
Creamos una restricción para que haya exactamente `n` queens

```
:- {queen(I,J)} != n .
```

Podemos simplificar lo anterior

```
{queen(I,J) : row(I) , col(J)} = n .
```

Corremos el programa



Running . . .

```
$ clingo queens . lp -- const n =5 2
```

Answer : 1

```
row (1) row (2) row (3) row (4) row (5) \  
col (1) col (2) col (3) col (4) col (5) \  
queen(5,1) queen(4,1) queen(3,1)  
queen(2,1) queen(1,1)
```

Answer : 2

```
row (1) row (2) row (3) row (4) row (5) \  
col (1) col (2) col (3) col (4) col (5) \  
queen(1,2) queen(4,1) queen(3,1)  
queen(2,1) queen(1,1)
```

Definimos el tablero

Posiciona exactamente n queens

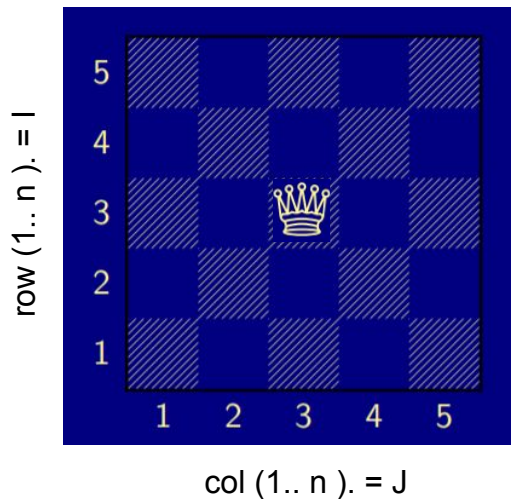
Con esto limitamos los movimientos horizontales y verticales de la queen.

```
row (1.. n ).  
col (1.. n ).
```

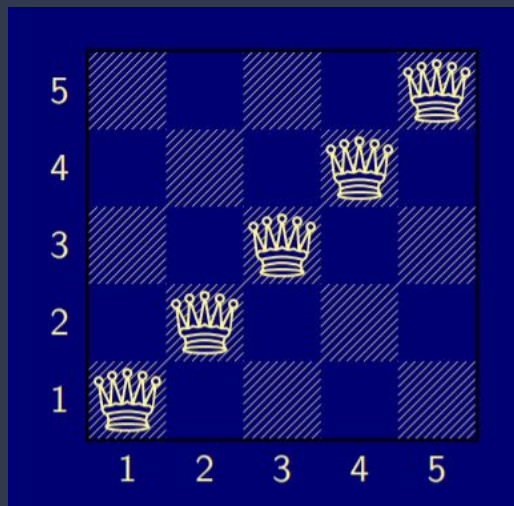
```
{queen (I,J) : row(I) , col(J)} = n .
```

```
:- queen (I,J) , queen (I ,J') , J != J' .
```

```
:- queen (I,J) , queen (I' ,J) , I != I' .
```



Corremos el programa



```
$ clingo queens . lp -- const n =5
```

Answer : 1

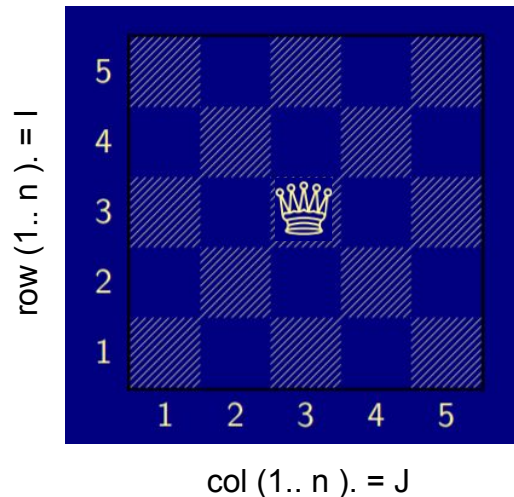
```
row(1) row(2) row(3) row(4) row(5) \  
col(1) col(2) col(3) col(4) col(5) \  
queen(5,5) queen(4,4) queen(3,3) \  
queen(2,2) queen(1,1)
```

Reglas anteriores

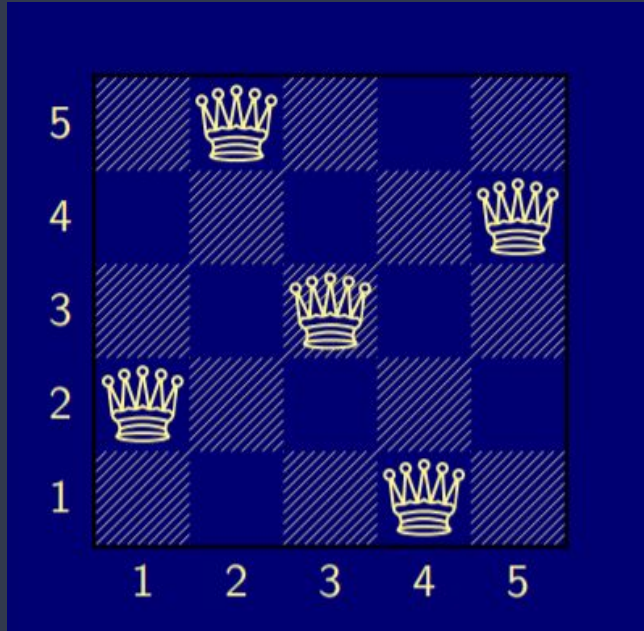
```
row (1.. n ).  
col (1.. n ).  
{queen (I,J): row(I) , col(J)} = n .  
:- queen(I,J) , queen(I , J') , J != J' .  
:- queen(I,J) , queen(I' , J) , I != I' .
```

Con esto limitamos los movimientos diagonales de la queen.

```
:- queen(I,J) , queen(I' , J') , (I,J) != (I' , J')  
 , I-J==I'-J' .  
:- queen(I,J) , queen(I' , J') , (I,J) != (I' , J')  
 , I+J==I'+J' .
```



Corremos el programa



Answer :1

```
row (1) row (2) row (3) row (4) row (5) \  
col (1) col (2) col (3) col (4) col (5) \  
queen(4,5) queen(1,4) queen(3,3)  
queen(5,2) queen(2,1)
```

Ejemplos Básicos de Clingo

Para ejecutar un programa en Clingo:

```
>>>> clingo nombre_del_programa.lp
```

Para especificar la cantidad de modelos usamos `-n`:

```
>>>> clingo programa.lp -n 2
```

y para obtener todos los modelos posibles:

```
>>>> clingo programa.lp -n 0
```

Para especificar el valor de una constante:

```
>>>> clingo programa.lp -c const=9
```

Si no tienen instalado Clingo en su computador pueden usar <https://potassco.org/clingo/run/>

