

Ayudantía 3

Repaso Clingo + Apoyo T2

Por Ignacio Villanueva y Jerónimo Infante

30 de agosto de 2024



Contenidos

1. Repaso Clingo

2. Repaso Modelación

3. Apoyo T2



Repaso Clingo



Reglas

Body con varios átomos

 Generan una conjunción de proposiciones; es decir, se debe cumplir todo en Body para que la regla se exija

```
a.  % a se encuentra en el modelo
b.  % b se encuentra en el modelo
c :- a, b.  % c está sólo si a y b lo están
d :- a, m.  % d está sólo si a y m lo están
```

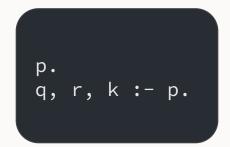
El modelo es {a, b, c}



Reglas

Head con varios átomos

- Generan una disyunción de proposiciones; es decir, cuando se cumple el Body, se cumple sólo uno de los átomos del Head
- A excepción de que se fuerce la presencia de más átomos



Los modelos son {p,q}, {p,r}, {p,k}.



Reglas

Predicados con variables

```
pajaro(carpintero).
pajaro(martin_pescador).
pajaro(condor).
vuela(Z) :- pajaro(Z).
```

Las variables nos permiten **generalizar** reglas: "Todo pájaro vuela"

^{*}Las variables siempre se escriben en mayúscula y términos en minúscula



- En el contexto de la Head de una regla, estas permiten elegir distintas
 combinaciones de átomos o predicados para que aparezcan en los modelos.
- Por ejemplo, para el programa:

```
p.
{q; r} :- p. % Si p está en el modelo,
% alguna combinación entre q y r también lo está
```

Las combinaciones pueden ser {p}, {p,q}, {p,r} y {p,q,r}.



Limitando combinaciones

- Por defecto, Clingo prueba con todas las combinaciones posibles.
- Puede limitarse el número de elementos a incluir rodeando con números el conjunto de la restricción:

```
p.
1{q; r; s}2 :- p. % Si p está en el modelo, alguna combinación
% de 1 a 2 elementos entre q, r y s
% también lo está
```

Ahora, las combinaciones pueden ser {p;q}, {p;r}, {p;s}, {p,q;r}, {p;r;s} y {p;q;s} (6 modelos).



Ejercicio

• Supongamos que tenemos un programa con N líneas del tipo:

El programa genera 3^N modelos distintos

* Para cada línea, tres combinaciones posibles



Condiciones dentro de las restricciones

• Al poner el carácter ":" es posible crear condiciones dentro de las restricciones de cardinalidad para generar reglas más complejas.

Hay 20 modelos posibles.



Condiciones dentro de las restricciones

```
#const n = 5.
tiempo(1..n).
persona(pedro).

1{estudia(P, T) : tiempo(T)}5 :- persona(P).
```

¿Qué simula el programa anterior?



Condiciones dentro de las restricciones

```
#const n = 5.
tiempo(1..n).
persona(pedro).

1{estudia(P, T) : tiempo(T)}5 :- persona(P).
```

¡Incluye todos los modelos en los que Pedro estudia entre los tiempos 1 y 5!



Negación

Podemos formar nuevos predicados:

```
desmayarse(P):- not desayunar(P), not dormir(P).
```

• Podemos evitar redundancias:

```
catedra(X,Y):- profesor(X), profesor(Y), not catedra(Y,X), X!=Y.
```



Repaso Modelación



Modelación

Algunos tips

- Dado que Clingo es un lenguaje declarativo, pensar en el problema resuelto, no en cómo resolverlo.
- Probar que las reglas funcionan individualmente sirve para entender qué funciona y qué no.
- Soltar la mano, especialmente pasando predicados lógicos a Clingo.
- ¡Ejercitar! Hay muchos ejemplos básicos, medios y avanzados.



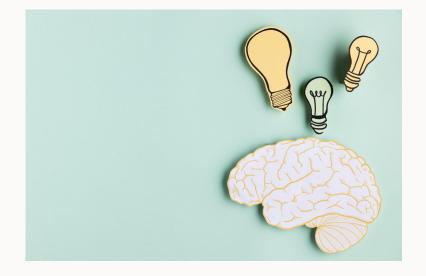
Apoyo T2



Parte 1: Reflexión y Teoría

Algunos tips

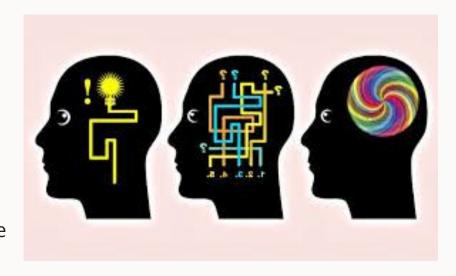
- Sean claros y concretos.
- Vean el video con atención.





Algunos tips

- Lean y escriban las definiciones.
- Piensen en cómo usar las definiciones para responder la pregunta.
- Escriban lo más claro posible. No se les pide rigurosidad matemática, pero que se entienda la idea.





Pregunta 1.a, 2 y 3:

Definición

Un conjunto A que cumple una propiedad P es un conjunto **minimal** que cumple P ssi no existe un subconjunto propio de A que cumpla P.

Definición

M es un modelo de un programa Π si es un conjunto minimal que satisface que para cada regla $Head \leftarrow Tail \in \Pi$ tal que $Tail \subseteq M$, se cumple que $Head \cap M \neq \emptyset$.



Para construir un modelo M de un programa básico Π :

- 1 Agregamos todos los hechos del programa Π a M.
- **2** Si hay una regla $Head \leftarrow Tail$ en Π que cumple:
 - (a) Head no está contenido en M
 - (b) Todos los elementos de *Tail* están en *M* entonces agregamos *Head* a *M*.
- 3 Si el paso 2 agrega algo a *M* volvemos al paso 2. En caso contrario, terminar.



Pregunta 1.b:

Definición (Reducción)

La reducción un programa Π relativa a un conjunto X, denotada por Π^X es la que resulta de hacer:

- $\Pi^X := \Pi$
- **2** Borrar toda regla $Head \leftarrow Pos \cup not(Neg)$ de Π^X cuando $Neg \cap X \neq \emptyset$.
- **Reemplazar** cada regla $Head \leftarrow Pos \cup not(Neg)$ en Π^X por $Head \leftarrow Pos$ cuando $Neg \cap X = \emptyset$.

Definición (Modelo de un programa con negación)

X es un modelo de un programa con negación Π ssi X es un modelo para Π^X .



Pregunta 2 y 3:

Definición

Un conjunto A que cumple una propiedad P es un conjunto **minimal** que cumple P ssi no existe un subconjunto propio de A que cumpla P.

Definición

M es un modelo de un programa Π si es un conjunto minimal que satisface que para cada regla $Head \leftarrow Tail \in \Pi$ tal que $Tail \subseteq M$, se cumple que $Head \cap M \neq \emptyset$.



Para construir un modelo M de un programa básico Π :

- 1 Agregamos todos los hechos del programa Π a M.
- **2** Si hay una regla $Head \leftarrow Tail$ en Π que cumple:
 - (a) Head no está contenido en M
 - (b) Todos los elementos de *Tail* están en *M* entonces agregamos *Head* a *M*.
- 3 Si el paso 2 agrega algo a *M* volvemos al paso 2. En caso contrario, terminar.



Suponga que deseamos demostrar una afirmación $\forall x. P(x)$ sobre \mathbb{N} .

Principio de inducción

Para una afirmación P(x) sobre los naturales, si P(x) cumple que:

- 1. P(0) es verdadero,
- 2. si P(n) es verdadero, entonces P(n+1) es verdadero, entonces para todo n en los naturales se tiene que P(n) es verdadero.

Notación

- P(0) se llama el caso base.
- En el paso 2.
 - P(n) se llama la hipótesis de inducción.
 - P(n+1) se llama la **tesis de inducción** o paso inductivo.

Fuente: Clases Matemáticas Discretas Profesor Cristián Riveros



Definición

Para dos conjuntos A y B, diremos que A es subconjunto de B si, y solo si:

$$\forall x. \ x \in A \rightarrow x \in B$$

Si A es subconjunto de B escribiremos $A \subseteq B$.

Fuente: Clases Matemáticas Discretas Profesor Cristián Riveros



Ojo:

- La pregunta 2 no incluye problemas con cabeza vacía y solo de tamaño 1.
- La pregunta 3 incluye problemas con cabezas de tamaño menor o igual a 1.



Parte 3: DCConecta

Algunos tips

- Dibujen el problema, el grafo.
- Rayen sus dibujos, prueben sus soluciones en papel.

OJO: Para conectados por n/3, piensen en una solución recursiva inductiva.

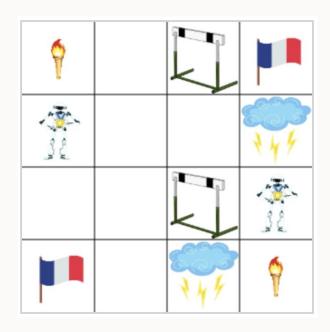




Parte 4: DCCarrera Olímpica

¿Qué es?

- Un juego de simulación que consiste en implementar que los robots presentes en el mapa lleguen a la meta.
- Se presentan algunas variantes, como las vallas, los obstáculos de clima, y las antorchas.

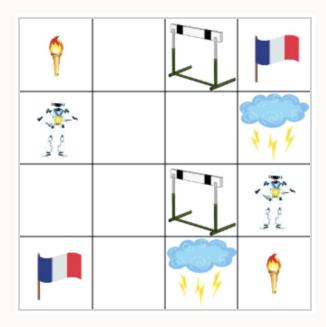




Parte 4: DCCarrera Olímpica

Algunos tips

- Revisar el código que se entrega para entender los predicados ya definidos.
- Pensar en cómo sería una solución completa, más que ir regla por regla.





Tips Generales

- Con Clingo, partir con una solución relajada para agregar poco a poco las demás reglas. Obtener un modelo (satisfacible) es un buen avance.
- Revisar las issues, y preguntar si es que necesitan.
- Comentar con más personas (OJO! Las preguntas, no las soluciones).
- Tiempo pensando > tiempo programando.



Ayudantía 3

Repaso Clingo + Apoyo T2

Por Ignacio Villanueva y Jerónimo Infante

30 de agosto de 2024