

Asignación de Salas



Queremos asignar las salas y horarios para los cursos de la PUC:

- ☐ Los horarios deben coincidir con los módulos
- ☐ En una misma sala no se pueden dictar dos cursos a la vez
- ☐ Un profesor no puede dictar dos cursos a la vez

¿Cómo abordamos un problema como este?



Problemas como este se llaman de **satisfacción de restricciones**

Es una familia entera de problemas con las mismas características

¿Qué tan rápido podrán resolverse los **CSP**?

SAT

Sea φ una fórmula en lógica proposicional

φ se dice **satisfacible** si existe forma de hacerla verdadera

Averiguar si φ es **satisfacible** es **NP-Completo**

SAT como CSP



Queremos encontrar una asignación a cada variable de φ :

- ❑ La fórmula φ debe hacerse verdadera

¿Qué nos dice esto sobre los **CSP**?

Resolver CSPs



Una forma es generar todas las permutaciones posibles

¿Es posible hacerlo mejor?

Quizás no es necesario generar **todas** las permutaciones...

CSPs en general

Dadas variables x_1, \dots, x_n con dominios d_1, \dots, d_n

Y un set de restricciones R

Encontrar una asignación para cada x que respete R

¿Es posible?



Dado un problema, ¿es posible resolverlo?

La idea es responder esa pregunta recursivamente

Si asignamos una variable, ¿qué nos queda?

asignar salas y horarios(C, S, i):

if $i = |C|$, *return true*

$c = C_i$

for $m \in \text{Módulos}$:

if $c.\text{profesor}$ está ocupado al módulo m , *continue*

for $s \in S$:

if s está ocupada en el módulo m , *continue*

Asignar clase c al horario m y sala s

if *asignar salas y horarios*($C, S, i + 1$):

return true

Desasignar clase c al horario m y sala s

return false

Backtracking

Esta estrategia se conoce como **backtracking**

La idea es **descartar** permutaciones que violan alguna restricción

Eso significa que **siempre** es igual o más rápido que fuerza bruta

is solvable(X, D, R):

if $X = \emptyset$, *return true*

$x \leftarrow$ alguna variable de X

for $v \in D_x$:

if $x = v$ viola R , *continue*

$x \leftarrow v$

if is solvable($X - \{x\}, D, R$):

return true

$x \leftarrow \emptyset$

return false

Modelación

Para resolver un problema siempre es necesario:

- Identificar las componentes del problema
- Expresarlas en términos de variables y restricciones
- Preocuparse de que las **operaciones** sean eficientes

¡De no hacerlo bien, no estaríamos ganando nada!

N-Queens



En un tablero de ajedrez de $n \times n$ se quieren poner n reinas:

- Ninguna reina debe poder atacar a otra reina

¿Cómo modelamos esto?

Sudoku



¿Cuáles son las variables en el sudoku?

¿Cuáles son sus dominios?

¿Cuáles son las restricciones?