

1. Describir en detalle una formulación CSP para el Sudoku.
2. Utilizar el algoritmo AC-3 para demostrar que la arco consistencia puede detectar la inconsistencia de la asignación parcial $\{WA=red, V=blue\}$ para el problema del colorar el mapa de Australia (Figura 5.1 AIMA 2da edición).
3. Cual es la complejidad en el peor caso cuando se ejecuta AC-3 en un árbol estructurado CSP. (i.e. Cuando el grafo de restricciones forma un árbol: cualquiera dos variables están relacionadas por a lo sumo un camino).
4. (opcional) AC-3 coloca de nuevo en la cola todo arco (X_i, X_k) cuando cualquier valor es removido del dominio de X_i incluso si cada valor de X_k es consistente con los valores restantes de X_i . Si por cada arco (X_i, X_k) se lleva cuenta del número de valores que quedan de X_i que sean consistentes con X_k . Explicar como actualizar ese número de manera eficiente y demostrar que la arco consistencia puede lograrse en un tiempo total $O(n^2d^2)$ (AC-4)
5. Demostrar la correctitud del algoritmo CSP para árboles estructurados (sección 5.4, p. 172 AIMA 2da edición). Para ello, demostrar:
 - a. Que para un CSP cuyo grafo de restricciones es un árbol, 2-consistencia (consistencia de arco) implica n-consistencia (siendo n número total de variables)
 - b. Argumentar por qué lo demostrado en a es suficiente.

1- Descripción de una formulación CSP para el Sudoku:

- Creo una matriz de 9x9, la cual va a contener en cada una de sus posiciones valores numéricos enteros que van desde el 1 hasta el 9 (1,2,3,4,5,6,7,8,9).
- Tomo en cuenta las restricciones del juego que son:
 - No pueden haber números repetidos en una misma columna o fila
 - No puede haber números repetidos en cada sub-matriz de 3x3 contenida en mi matriz de 9x9.

2-

- Vamos a comenzar en un estado inicial sin asignaciones, es decir:
 - $WA \rightarrow R / V / A$
 - $NT \rightarrow R / V / A$
 - $Q \rightarrow R / V / A$
 - $NSW \rightarrow R / V / A$
 - $V \rightarrow R / V / A$
 - $SA \rightarrow R / V / A$
 - $T \rightarrow R / V / A$
- Luego, elegimos el color rojo para WA, es decir:
 - $WA \rightarrow R$
 - $NT \rightarrow R / V / A$
 - $Q \rightarrow R / V / A$
 - $NSW \rightarrow R / V / A$
 - $V \rightarrow R / V / A$
 - $SA \rightarrow R / V / A$
 - $T \rightarrow R / V / A$
- Verificamos la consistencia de arco y llegamos al estado:
 - $WA \rightarrow R$
 - $NT \rightarrow V / A$
 - $Q \rightarrow R / V / A$
 - $NSW \rightarrow R / V / A$
 - $V \rightarrow R / V / A$
 - $SA \rightarrow V / A$
 - $T \rightarrow R / V / A$

- Luego, elegimos el color azul para V, es decir:
 - $WA \rightarrow R$
 - $NT \rightarrow V / A$
 - $Q \rightarrow R / V / A$
 - $NSW \rightarrow R / V / A$
 - $V \rightarrow A$
 - $SA \rightarrow V / A$
 - $T \rightarrow R / V / A$
- Se verifica la consistencia de arco y llegamos al estado:
 - $WA \rightarrow R$
 - $NT \rightarrow A$
 - $Q \rightarrow$
 - $NSW \rightarrow R$
 - $V \rightarrow A$
 - $SA \rightarrow V$
 - $T \rightarrow R / V A$
- Finalmente el conjunto Q, quedo vacio por lo que concluimos que es inconsistente.

3- La complejidad en el peor caso cuando se ejecuta AC-3 en un árbol estructurado CSP es $O(nd^2)$.

5- Asignamos a cualquier variable como la raíz del árbol, y ordenamos las variables desde la raíz hasta las las hojas de tal modo que el padre de cada nodo en el árbol lo precede en el ordenamiento y luego etiquetamos las variables $X_1 \dots, X_n$.

Aplicamos la comprobacion de consistencia de arco para $j=n$ hasta $j=2$ al arco (X_i, X_j) , donde X_i es el padre de X_j , quitando los valores del DOMINIO[X_i] que sea necesario.

Para $j=1$ hasta $j=n$, asignamos cualquier valor para X_j consistente con el valor asignado para X_i , donde X_i es el padre de X_j .

Luego de este paso, el CSP sera arco consistente, por ello al asignarle mas valores a el mismo no deberemos realizar ninguna vuelta hacia atras, lo cual nos asegura que el arbol sera n-consistente.