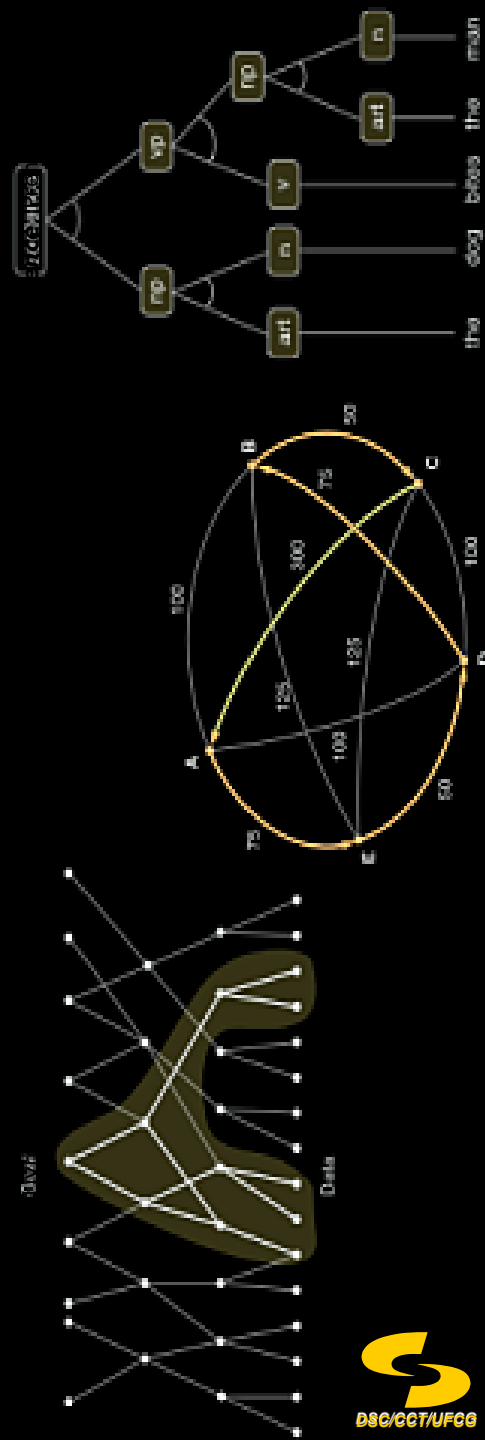


Universidade Federal de Campina Grande
Departamento de Sistemas e Computação
Pós-Graduação em Ciência da Computação

Inteligência Artificial

Resolução de Problemas (Parte V)

Prof.^a Joseana Macêdo Fechine
joseana@dsc.ufcg.edu.br





Em Busca de Soluções

Tópico

- ▣ Problemas de Satisfação de Restrições

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Um Problema de Satisfação de Restrições

- ❑ Tipo de problema que impõe propriedades estruturais adicionais à solução a ser encontrada.
- ❑ Há uma demanda mais refinada do que na busca clássica.
- ❑ Tem-se um conjunto de variáveis que podem assumir valores dentro de um dado domínio.
- ❑ Tem-se um conjunto de restrições que especificam propriedades da solução - valores que essas variáveis *podem* assumir.

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Formulação

- ❑ **Estados:** definidos pelos valores possíveis das variáveis.
- ❑ **Estado inicial:** nenhuma variável instanciada ainda.
- ❑ **Operadores:** atribuem valores (instanciação) às variáveis.
 - *Uma variável por vez*
- ❑ **Teste de término:** verificar se todas as variáveis estão instanciadas obedecendo às restrições do problema.
- ❑ **Solução:** conjunto dos valores das variáveis instanciadas.
- ❑ **Custo de caminho:** número de passos de atribuição.

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

- O conjunto de valores que a variável i pode assumir é chamado **domínio D_i**
 - O domínio pode ser **discreto** (fabricantes de uma peça do carro) ou **contínuo** (peso das peças do carro)
- **Quanto à aridade, as restrições podem ser**
 - unárias (sobre uma única variável)
 - binárias (sobre duas variáveis)
 - n-árias
- **Quanto à natureza, as restrições podem ser**
 - **absolutas** (não podem ser violadas)
 - **preferenciais** (devem ser satisfeitas quando possível)

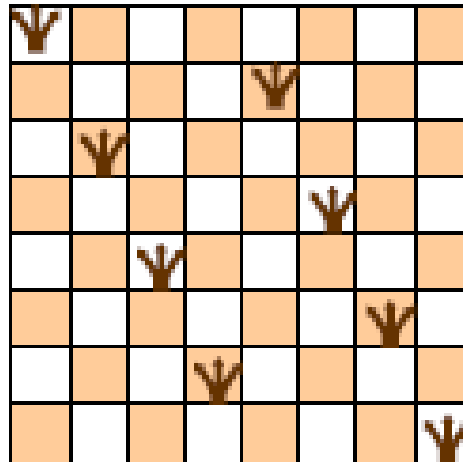
Constraint Satisfaction Problems (CSP)

- Toda solução deve ser uma atribuição completa e, portanto, aparece na profundidade n .
- A árvore de busca se estende até a profundidade n .
- Por essas razões, os algoritmos de busca em profundidade são populares para CSP.
- **O caminho pelo qual uma solução é alcançada é irrelevante.**

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Exemplo: Problema das 8-rainhas

- variáveis: localização das rainhas (coluna, linha)
- valores: possíveis posições do tabuleiro
- restrição binária: duas rainhas não podem estar na mesma coluna, linha ou diagonal
- solução: valores para os quais a restrição é satisfeita



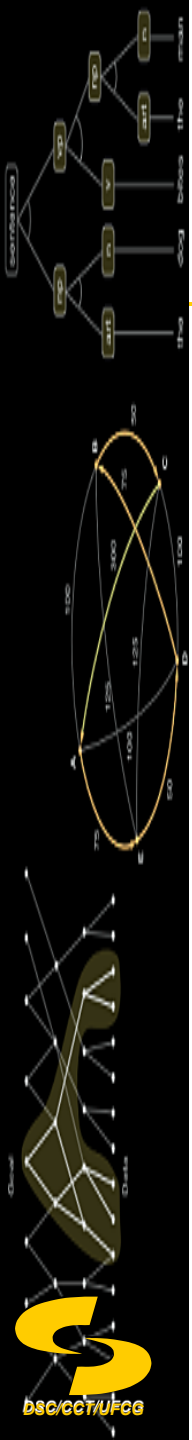
Inteligência Artificial - Joseana Macêdo
Fechine Régis de Araújo

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Busca cega com Retrocesso para CSP

- **Funcionamento**
 - estado inicial: variáveis sem atribuição
 - aplica operador: instancia **uma** variável
 - teste de parada: todas variáveis instanciadas sem violações

- **Retrocesso (*Backtracking*)**
 - depois de realizar uma atribuição, verifica se restrições não são violadas
 - caso haja violação, retrocede





Constraint Satisfaction Problems (CSP)

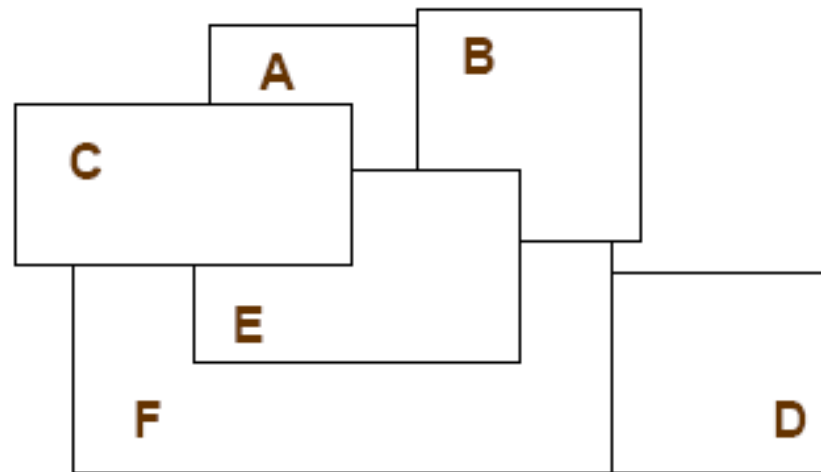
Busca cega com Retrocesso para CSP

- **Análise**
 - pode ser **busca em profundidade limitada** ($l = \text{número de variáveis}$)
 - é completa
 - fator de expansão: $\sum_i |D_i|$
 - o teste de parada é decomposto em um conjunto de restrições sobre as variáveis

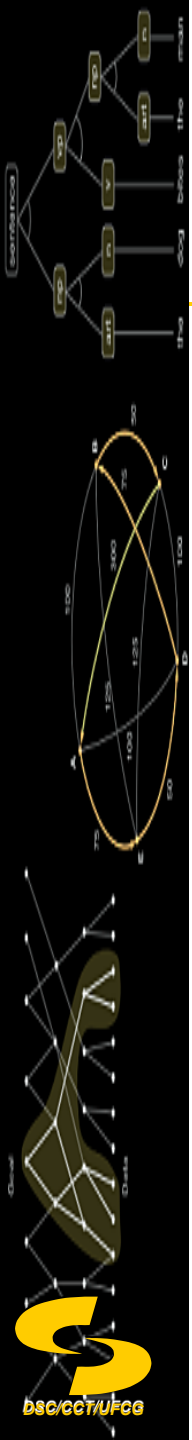
Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Exemplo: coloração de mapas

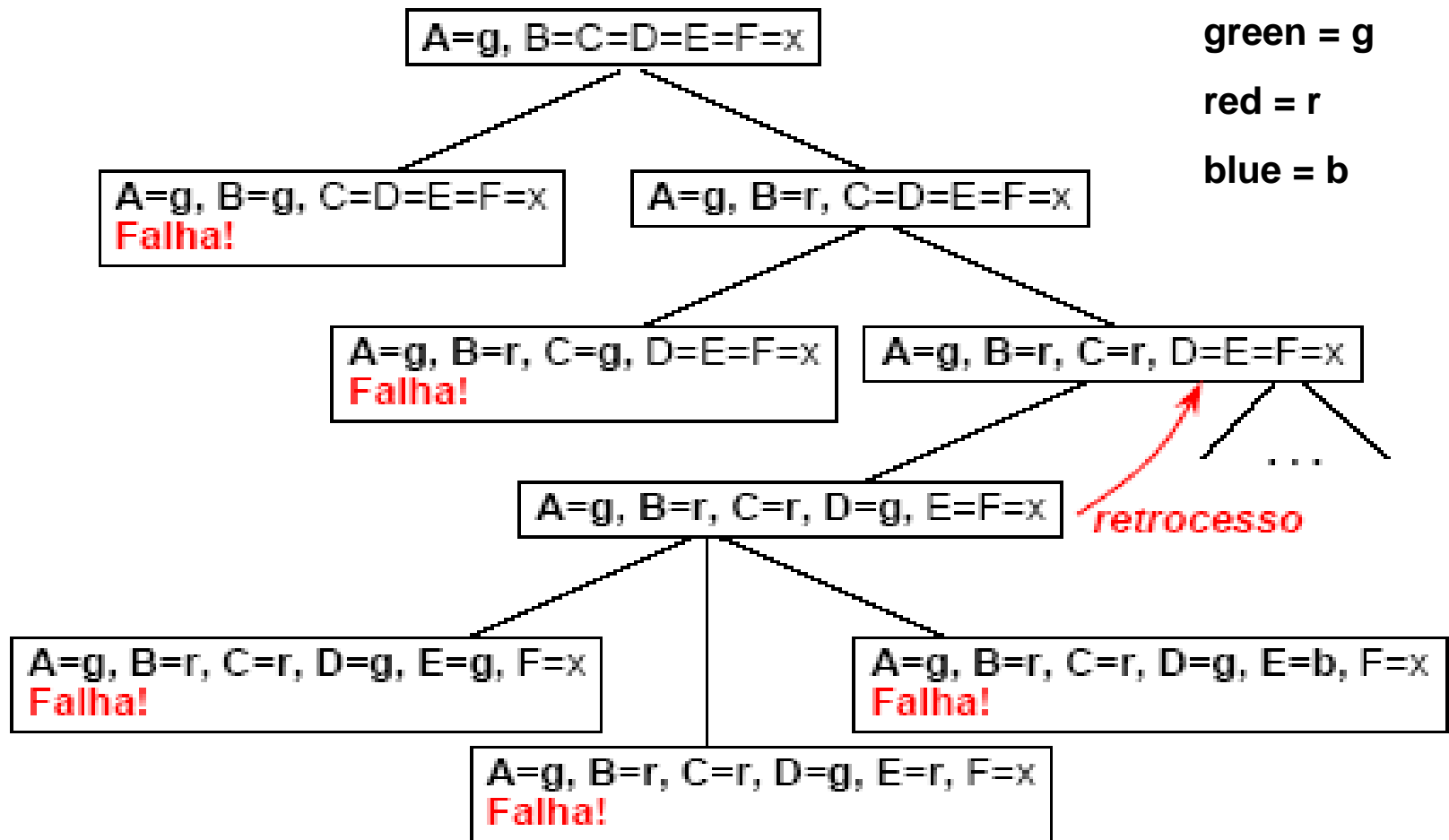
- **variáveis:** A,B,C,D,E,F
- **domínio:** $D_a = D_b \dots = D_f = \{\text{green, red, blue}\}$
- **restrições:** $A \neq B$; $A \neq C$; $A \neq E$; $B \neq E$; $B \neq F$; $C \neq E$; $C \neq F$; $D \neq F$; $E \neq F$



Solucionar usando **busca em profundidade limitada** com $l=6$.

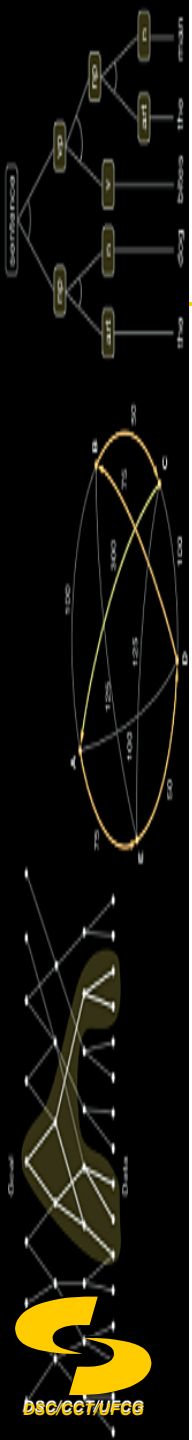


Constraint Satisfaction Problems (CSP)



Solucionar usando busca em profundidade limitada com $l=6$ e verificação prévia combinada com propagação de restrições

Inteligência Artificial, José Carlos Mezzido, Fernando Régis de Araújo



Constraint Satisfaction Problems (CSP)

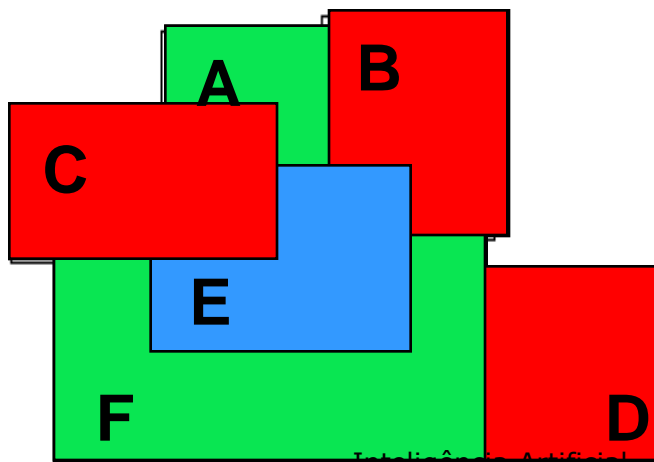
Exemplo: coloração de mapas

variáveis: A,B,C,D,E,F

domínio:

$D_a = D_b \dots = D_f = \{\text{green, red, blue}\}$

restrições: $A \neq B$; $A \neq C$; $A \neq E$; $B \neq E$; $B \neq F$; $C \neq E$; $C \neq F$; $D \neq F$; $E \neq F$



Simulação passo a passo...

A= green

B = green (falha c/ A)

B=red

C=green (falha c/ A)

C= red

D=green

E= green (falha c/ A)

E= red (falha c/ B e C)

E= blue

F=green (falha c/ D)

F=red (falha c/ C)

F = blue (falha c/ E)

F backtracking

E backtracking

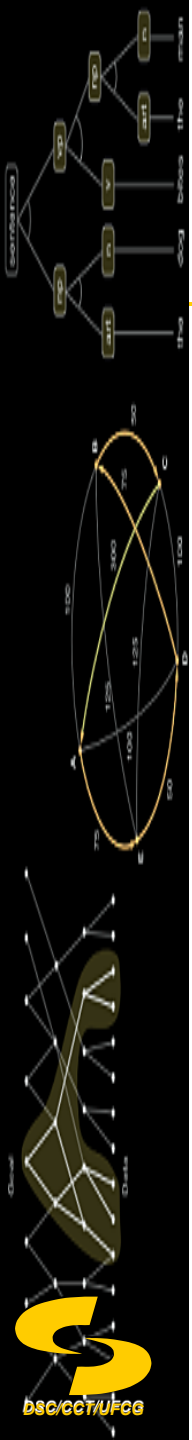
D=red

E=green (falha c/ A)

E= red (falha c/ B)

E= blue

F=green



Constraint Satisfaction Problems (CSP)

- Mas poderia começar por **red** e fazer outra forma de seleção de valores no domínio ...

variáveis: A,B,C,D,E,F

domínio: $D_a=D_b\dots=D_f=\{\text{red, green, blue}\}$

restrições: $A \neq B$; $A \neq C$; $A \neq E$; $B \neq E$;
 $B \neq F$; $C \neq E$; $C \neq F$; $D \neq F$; $E \neq F$

A=red

B=green

C=blue

D=red

E= ?? Backtracking

D=green

E=?? Backtracking

D=blue

E=?? Backtracking

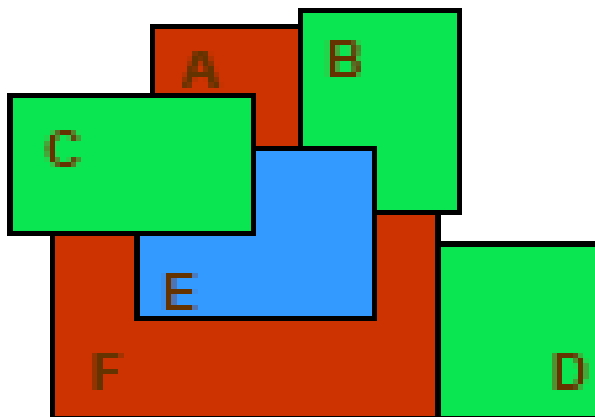
D= ?? Backtracking

C = green

D = green

E = blue

F=red



Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Backtracking não basta...

- ❑ **Problema do *backtracking*:**
 - não adianta mexer na 7a. rainha para poder posicionar a última.
 - O problema é mais em cima... O *backtrack* normalmente tem que ser de mais de um passo
- ❑ **Soluções:**
 - Verificação prévia (*forward checking*)
 - Propagação de restrições



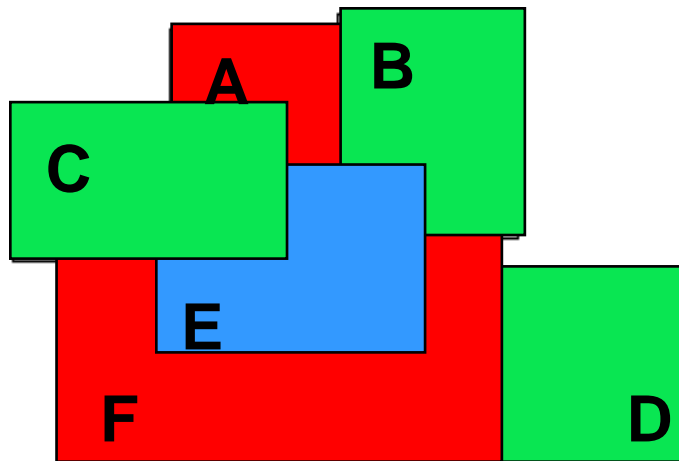
Constraint Satisfaction Problems (CSP)

- **Verificação prévia (*forward checking*)**
 - **idéia:** olhar para frente para detectar situações insolúveis.
- **Algoritmo:**
 - Após cada atribuição, **elimina do domínio** das variáveis não instanciadas os valores incompatíveis com as atribuições feitas até agora.
 - Se um domínio torna-se vazio, retrocede imediatamente.
- **É bem mais eficiente!**

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Exemplo: coloração de mapas

- **variáveis:** A,B,C,D,E,F
- **domínio:**
 $D_a = D_b \dots = D_f = \{\text{red, green, blue}\}$
- **restrições:** $A \neq B$; $A \neq C$; $A \neq E$;
 $B \neq E$; $B \neq F$; $C \neq E$; $C \neq F$; $D \neq F$;
 $E \neq F$



Passo a passo...

A=red

$\Rightarrow B, C, E = \{\text{green, blue}\}$
(variáveis c/ restrições c/ A)

$\Rightarrow D, F = \{\text{red, green, blue}\}$

B=green

$\Rightarrow E = \{\text{blue}\}, F = \{\text{red, blue}\}$
(variáveis c/ restrições c/ B)

$\Rightarrow C = \{\text{green, blue}\},$

$D = \{\text{red, green, blue}\}$

C = green

$\Rightarrow E = \{\text{blue}\}, F = \{\text{red, blue}\}$
(restrições c/ C)

$\Rightarrow D = \{\text{red, green, blue}\}$

D=red, E=blue, F=??

Backtracking F e D!!

D=green, E=blue, F=red



Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Propagação de restrições (*constraint propagation*)

- ❑ Uma consequência da verificação prévia.
- ❑ Quando um valor é eliminado, isto é **propagado** para outros valores que dele dependem, podendo torná-los inconsistentes e eliminados também.
- ❑ É como uma onda que se propaga: as escolhas ficam cada vez mais restritas.

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Exemplo: coloração de mapas:

- **variáveis:** A,B,C,D,E,F
- **domínio:**
 $D_a = D_b \dots = D_f = \{\text{green, red, blue}\}$
- **restrições:** $A \neq B$; $A \neq C$; $A \neq E$;
 $B \neq E$; $B \neq F$; $C \neq E$; $C \neq F$; $D \neq F$;
 $E \neq F$

Simulando passo a passo:

A= green

$B, C, E = \{r, b\}$, $D, F = \{g, r, b\}$

B=red $C = \{r, b\}$, $D = \{g, r, b\}$,

$E = \{b\}$, $F = \{g, b\} \Rightarrow C = \{r\}$,

$F = \{g\} \Rightarrow D = \{r, b\}$

C= red $D = \{r, b\}$, $E = \{b\}$,

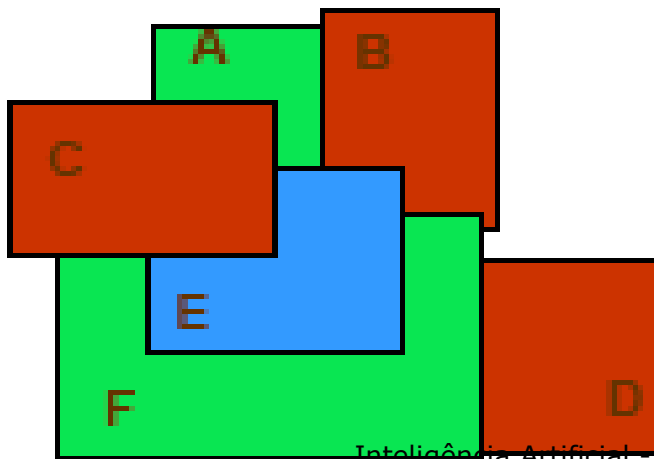
$F = \{g\}$

D=red $E = \{b\}$, $F = \{g\}$

E= blue

F=green

Sem retrocesso!



Constraint Satisfaction Problems (CSP)

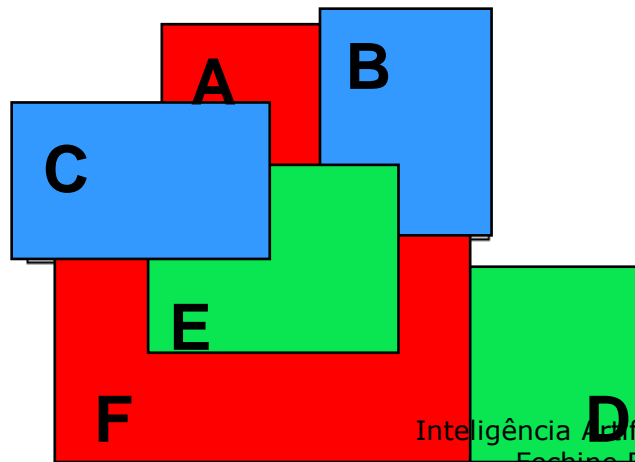
Heurística para CSP

- ❑ Tenta reduzir o fator de expansão do espaço de estados
- ❑ Onde pode entrar uma heurística?
 - Ordenando a escolha da **variável** a instanciar
 - Ordenando a escolha do **valor** a ser associado a uma variável
- ❑ Existem 3 heurísticas para isto...
 - **Variável mais restritiva**: variável envolvida no maior número de restrições é preferida
 - **Variável mais restringida**: variável que pode assumir menos valores é preferida
 - **Valor menos restritivo**: valor que deixa mais liberdade para futuras escolhas

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Coloração de mapas: Variável mais restritiva (variável envolvida no maior número de restrições)

- **variáveis:** A,B,C,D,E,F
- **domínio:**
 $D_a = D_b = \dots = D_f = \{\text{green, red, blue}\}$
- **restrições:** $A \neq B; A \neq C; A \neq E;$
 $B \neq E; B \neq F; C \neq E; C \neq F; D \neq F;$
 $E \neq F$



Candidatas¹: E, F, ...resto

E = green

Candidatas: F, ...resto

F = red

Candidatos: A, B, C, D

A = red

Candidatos: B, C, D

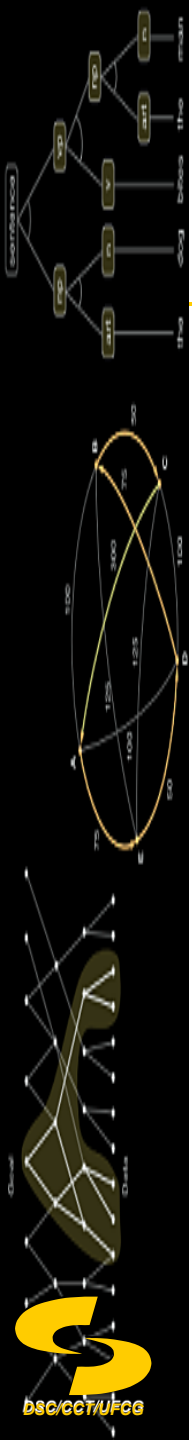
B = blue

Candidatos: C, D

C = blue

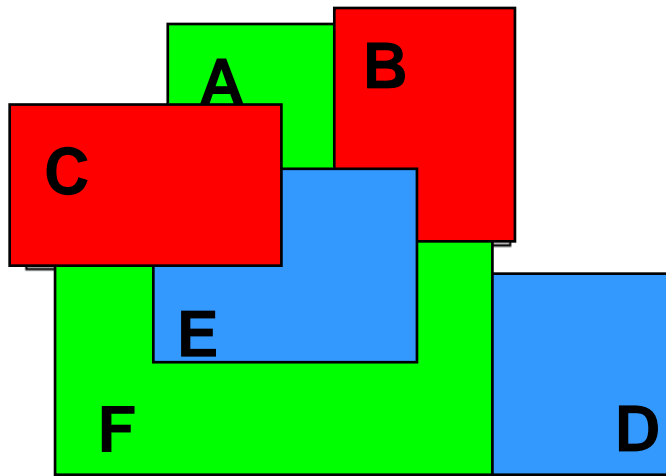
D = green

SEM BACKTRACK!!



Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Coloração de mapas: variável mais restringida
(variável que pode assumir menos valores)



Candidatas: todas

A = green

Candidatas: B, C, E, ...

B = red

Candidatos: E, F, ...

E=blue

Candidatos: C, F, D

C=red

Candidatos: F, D

F=green

D = blue ou red

SEM BACKTRACK!!

Constraint Satisfaction Problems (CSP)

Coloração de mapas: valor menos restritivo
(valor que deixa mais liberdade)

variáveis: A,B,C,D,E,F

domínio:

$D_a = D_b \dots = D_f = \{\text{green, red, blue}\}$

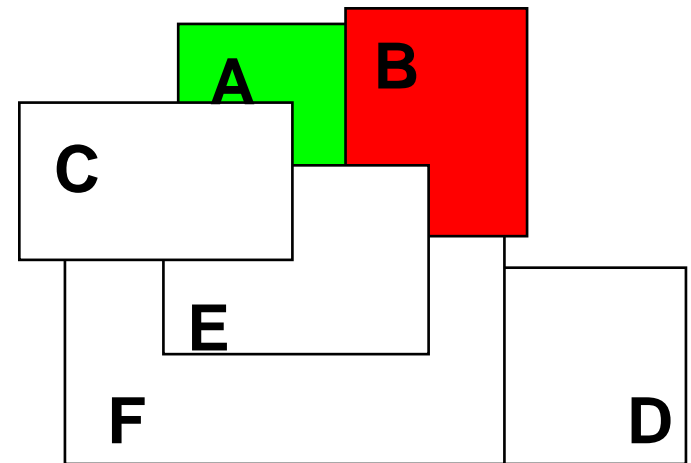
restrições: $A \neq B$; $A \neq C$; $A \neq E$;
 $B \neq E$; $B \neq F$; $C \neq E$; $C \neq F$; $D \neq F$;
 $E \neq F$

Começando com

A = green

B = red

C = ??? red é melhor do que blue

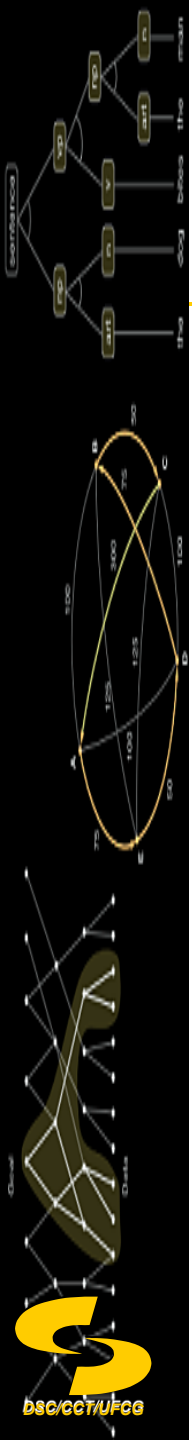


CSP iterativo

- **CSP pode ser resolvido iterativamente**
 - 1) instancia aleatoriamente todas variáveis;
 - 2) aplica operadores para trocar os valores e então diminuir número de restrições não satisfeitas (min-conflicts).

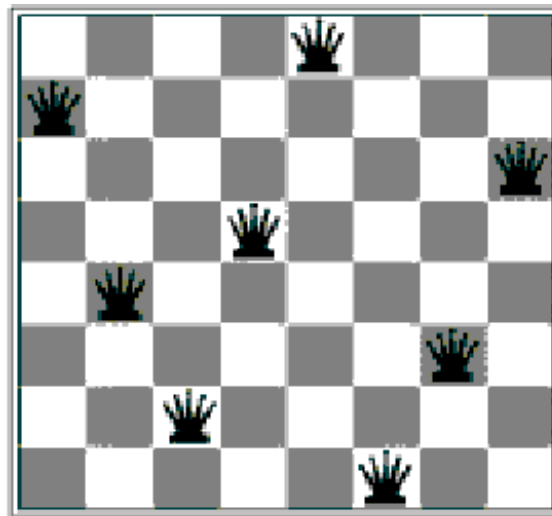
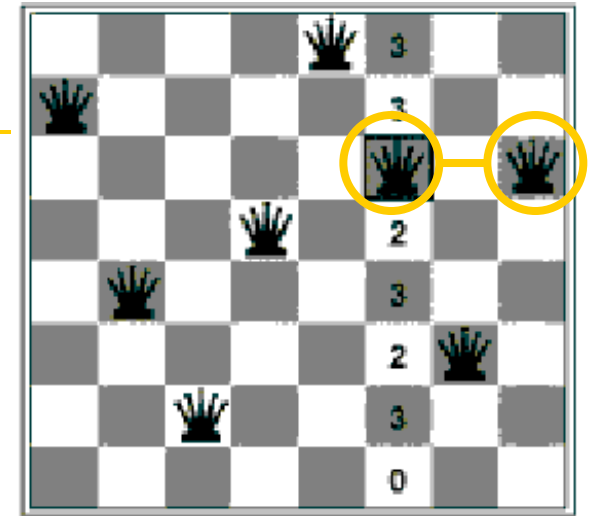
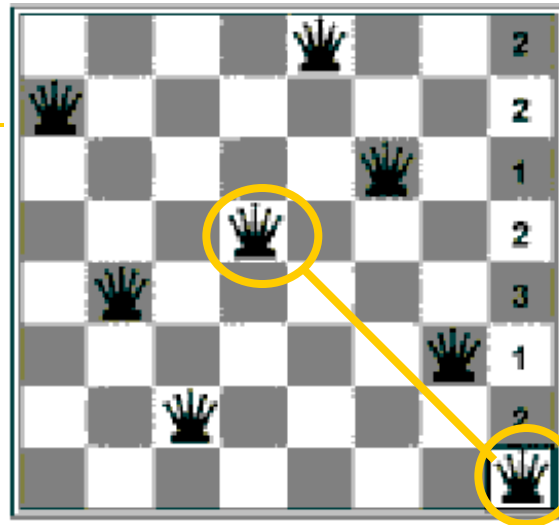
- **Heurística de reparos**
 - repara inconsistências

- **Min-conflict resolve 8 rainhas em menos de 50 passos!!!**



Número de ataques

Exemplo:



Constraint Satisfaction Problems (CSP)

- **Grande importância prática, sobretudo em tarefas de**
 - Criação, projeto (*design*)
 - Agendamento (*scheduling*)
 - Em que várias soluções existem e é mais fácil dizer o que não se quer...

