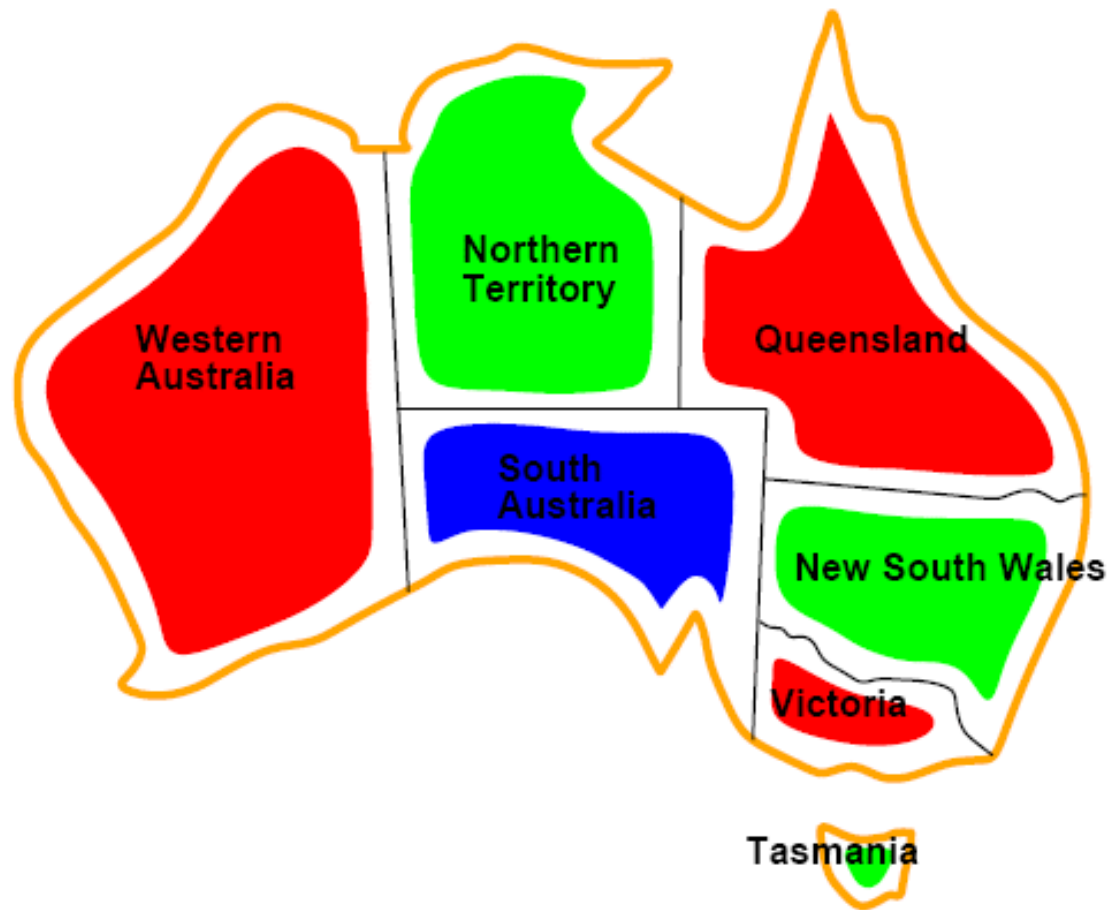


- Problema de pesquisa habitual:
 - *Estado* é uma “caixa preta” – estrutura de dados que contém o teste de objectivo, função de avaliação e função sucessor
- CSP:
 - *Estado* é definido por variáveis X_i com valores do domínio D_i
 - *Teste de objectivo* é um conjunto de restrições especificando combinações permitidas de valores para subconjuntos de variáveis

Problemas de satisfação de restrições (cont.)



- Variáveis WA, NT, Q, NSW, V, SA, T
- Domínios $D_i = \{ \text{vermelho, verde, azul} \}$
- Restrições : regiões adjacentes devem ter cores diferentes
p.ex. $WA \neq NT$

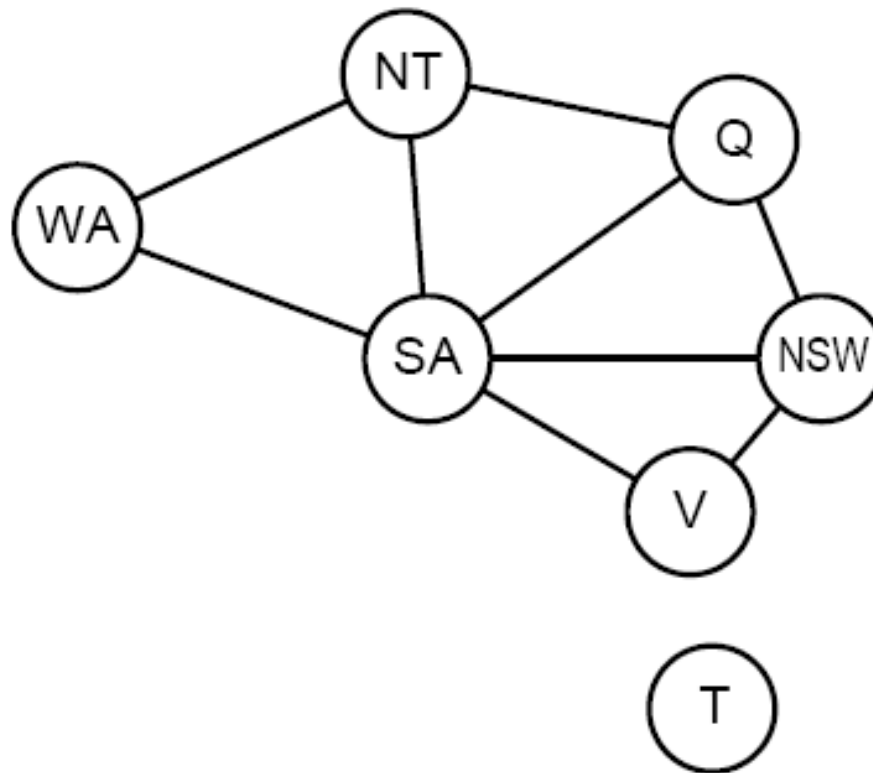


- Soluções são atribuições que satisfazem todas as restrições

- Restrições unárias
 - envolvem uma só variável, p.ex., $SA \neq \text{verde}$
- Restrições binárias
 - envolvem pares de variáveis, p.ex., $SA \neq WA$
- Restrições de ordem mais elevada
 - envolvem mais três ou mais variáveis, p.ex., criptaritmética
- Preferências
 - p.ex., verde é melhor do que vermelho

Grafo de restrições

- CSP binário: cada restrição relaciona no máximo duas variáveis
- Grafo de restrições: nós representam variáveis, ramos restrições



- Algoritmos gerais usam esta estrutura, um grafo, para acelerar a pesquisa. Por exemplo, Tasmania é um problema independente.

- Variáveis discretas
 - Domínios finitos
 - dimensão do domínio d com n variáveis $\implies O(d^n)$ atribuições completas
 - Domínios infinitos
 - inteiros, strings, etc.
exemplo: escalonamento de tarefas
é necessária uma linguagem de restrições, p.ex., $\text{Início1} + 5 \leq \text{Início2}$
- Variáveis contínuas

S E N D
M O R E

M O N E Y

- Variáveis:

M, S, O, E, N, R, Y, D

- Domínios:

{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}

- Restrições

todas diferentes

$$D + E = Y + 10 * T1$$

$$N + R + T1 = E + 10 * T2$$

...

- Problemas de atribuição
 - Quem dá quais aulas?
- Problemas de horários
 - As aulas funcionam quando e onde?
- Configurações de hardware
- Escalonamento de transportes
- Gestão de produção
- Gestão de operações de fabrico (floorplanning)

Definição gradual de uma solução

- Estados são definidos pelos valores atribuídos até ao momento
 - Estado inicial: { }
 - Função sucessor: atribuir um valor a uma variável que ainda não tem valor ==> falha se não houver atribuições válidas
 - Teste de objectivo: a atribuição actual é completa
-
- É a mesma solução para todos os problemas
 - Cada solução com n variáveis tem profundidade n
 - permite usar pesquisa em profundidade
 - O caminho é irrelevante

Atribuições de variáveis são comutativas

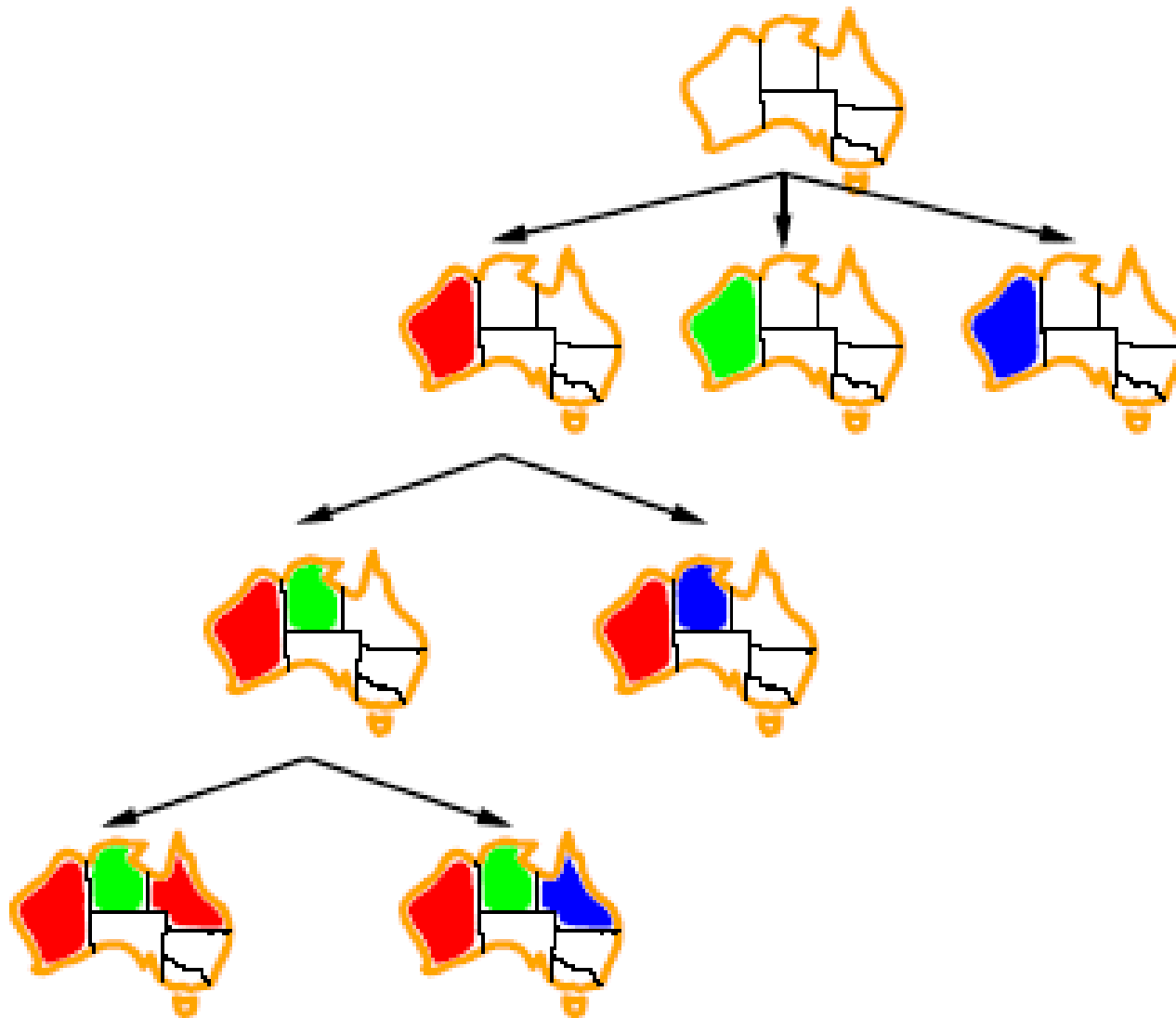
- [WA = verde e NT = azul] é o mesmo que [WA = azul e NT = verde]
- Em cada nó só é necessário considerar atribuições a uma das variáveis
 - ==> há d^n folhas (nós terminais da árvore)**
 - d é a dimensão do domínio**
 - n é o número de variáveis (profundidade do nó final)**
- Pesquisa backtracking
 - A pesquisa em profundidade em CSPs com atribuições a uma variável em cada nó é chamada pesquisa **backtracking**
 - A pesquisa backtracking é o algoritmo não informado fundamental para CSPs
- Implementado com pesquisa em profundidade

```
função Pesquisa-Backtracking( csp) retorna solução / falhanço  
  retorna Backtracking-Recursoivo( [ ], csp)
```

```
/* atrib: lista de atribuições a variáveis */
```

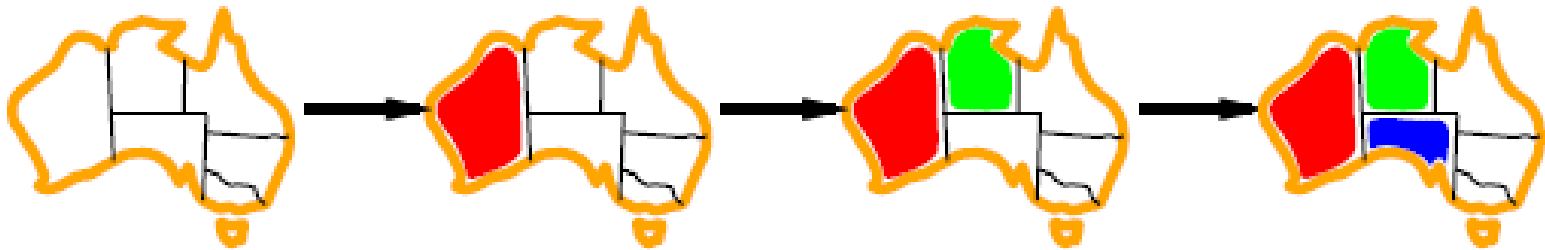
```
função Backtracking-Recursoivo( atrib, csp) retorna solução / falhanço  
  se atrib está completa então retorna atrib  
  var ← SELECCIONA-VAR-NÃO-ATRIB( Variáveis[csp], atrib, csp)  
  para cada valor em Ordena-Valores-Dominio( var, atrib, csp)  
    se valor consistente com atrib de acordo com Restrições[csp] então  
      resultado ← Backtracking-Recursoivo( [var=valor|atrib],csp)  
      se resultado ≠ falhanço então retorna resultado  
  fim para cada  
  retorna falhanço
```

Pesquisa backtracking (exemplo)

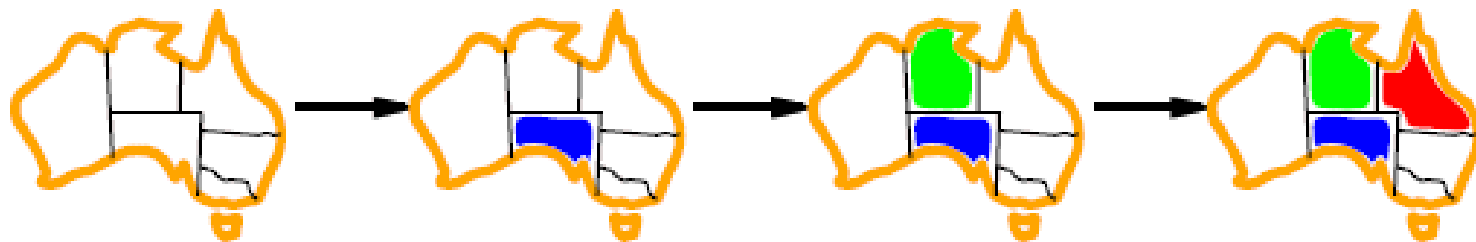


- Aumentando a eficiência do backtracking
 - Há técnicas gerais que podem aumentar a eficiência da pesquisa
 - Qual a próxima variável à qual atribuir um valor
 - Qual a ordem pela qual os valores devem ser atribuídos
 - Detecção precoce de um falhanço inevitável
 - Aproveitamento da estrutura do problema

- Variável mais restringida
 - escolher primeiro a variável com menos valores válidos possíveis



- Variável mais restritora
 - Para desempate entre variáveis mais restringidas
 - Escolher a variável com mais restrições com as variáveis restantes



- Valor menos restritor

- Dada uma variável, escolher o valor menos restritor:

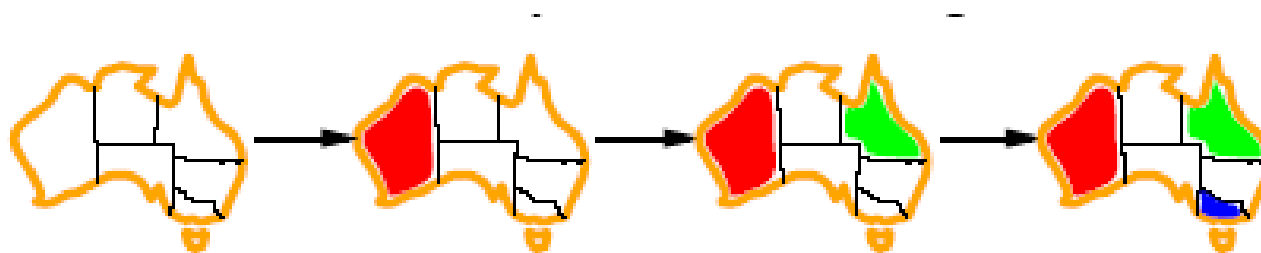
aquele que elimina menos valores válidos possíveis para as variáveis restantes



Teste antecipado (forward checking)

- Ideia:

- manter um registo dos valores válidos possíveis para as variáveis restantes
- Interromper esse caminho da pesquisa quando uma ou mais das variáveis restantes não tem valores válidos possíveis



WA

NT

Q

NSW

V

SA

T

<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>
<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>
<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>
<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>	<div><div></div><div></div><div></div></div>