

**FCT/Unesp – Presidente Prudente**  
**Departamento de Matemática e Computação**

# Projeto e Análise de Algoritmos

## Força Bruta – Backtracking

Prof. Danilo Medeiros Eler  
danilo.eler@unesp.br

# Força Bruta

- É a abordagem mais direta para resolver um problema
- Geralmente ela é baseada nas regras e definições dos conceitos envolvidos
- Essa estratégia é dependente do poder computacional (força) e não da inteligência na modelagem do algoritmo

---

# Força Bruta

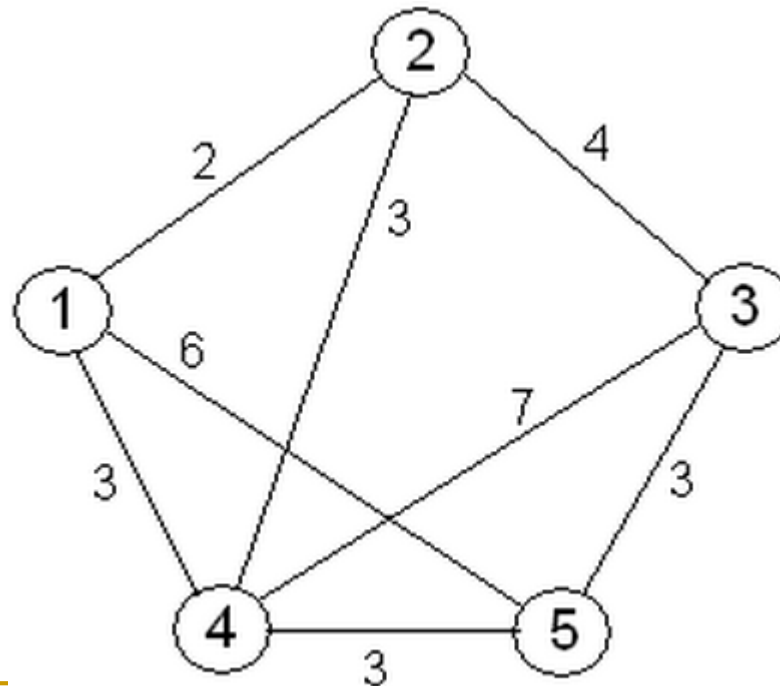
- Exemplos
  - Ordenar elementos em ordem crescente
    - Selection Sort
    - Bubble Sort
  - Busca sequencial
  - Verificar o casamento de strings
  - Multiplicação de matrizes

# Força Bruta

- Alguns problema não possuem uma solução algorítmica eficiente
- Nesses casos, o esforço computacional necessário para a sua resolução cresce exponencialmente com o tamanho do problema
- Heurísticas e afins podem ser empregadas, mas não asseguram a obtenção de uma solução ótima

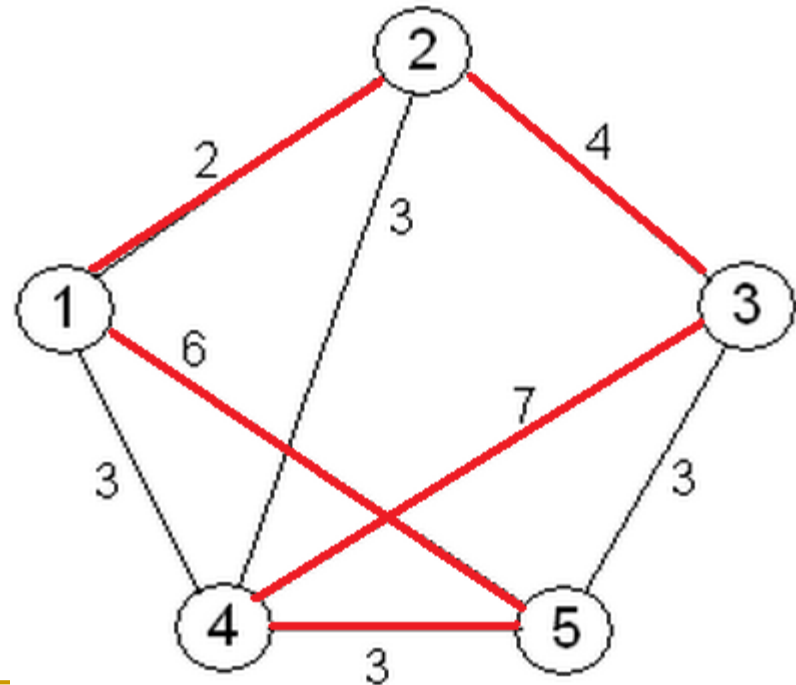
# Força Bruta

- Ex: problema do caixeiro viajante
  - Passar por cada cidade uma única vez e voltar à origem, considerando o circuito de custo mínimo



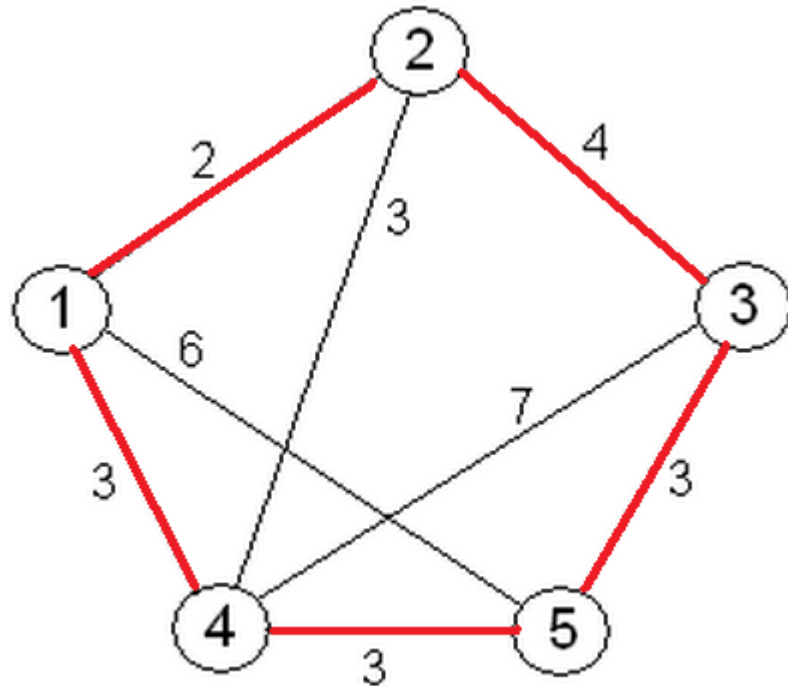
# Força Bruta

- Ex: problema do caixeiro viajante
  - Passar por cada cidade uma única vez e voltar à origem, considerando o menor caminho para esse circuito
- [1, 2, 3, 4, 5, 1]
- Custo = 22



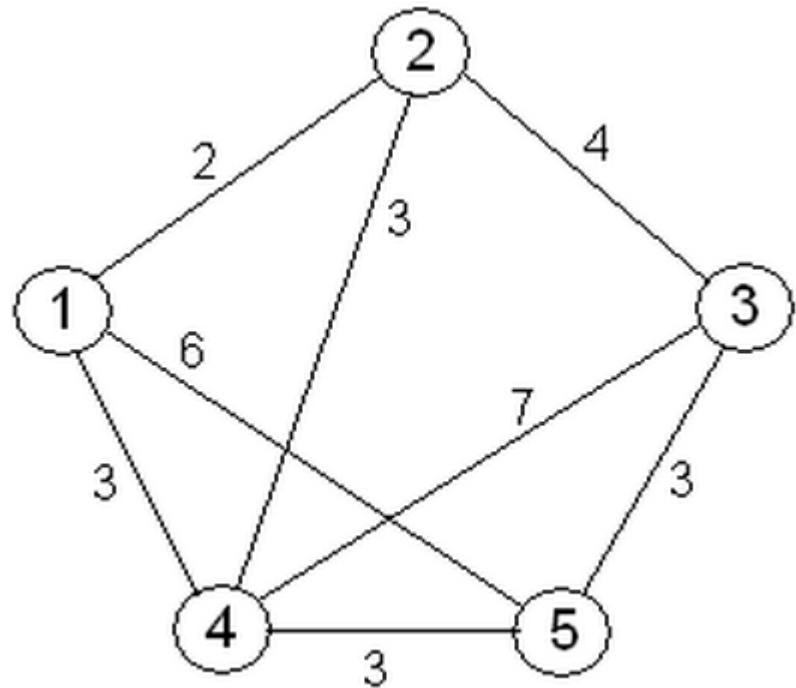
# Força Bruta

- Ex: problema do caixeiro viajante
  - Passar por cada cidade uma única vez e voltar à origem, considerando o menor caminho para esse circuito
- [1, 2, 3, 5, 4, 1]
- Custo = 15



# Força Bruta

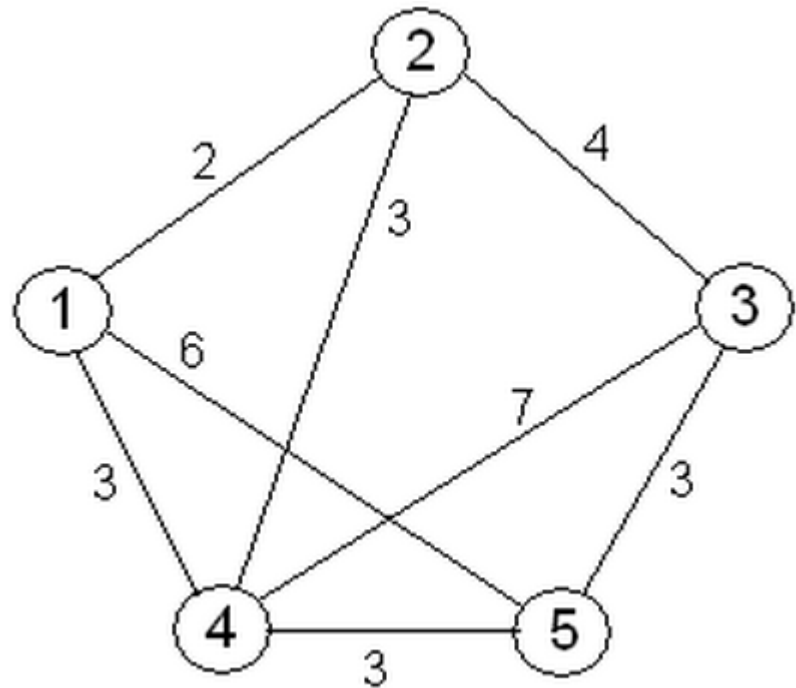
- Ex: problema do caixeiro viajante
  - Passar por cada cidade uma única vez e voltar à origem, considerando o menor caminho para esse circuito
- [1, 2, 5, 3, 4, 1]
- Custo = ?





# Força Bruta

- Ex: problema do caixeiro viajante
  - Passar por cada cidade uma única vez e voltar à origem, considerando o menor caminho para esse circuito
- [1, 2, 5, 3, 4, 1]
- Custo = ?
- NÃO HÁ CIRCUITO



# Tentativa e Erro

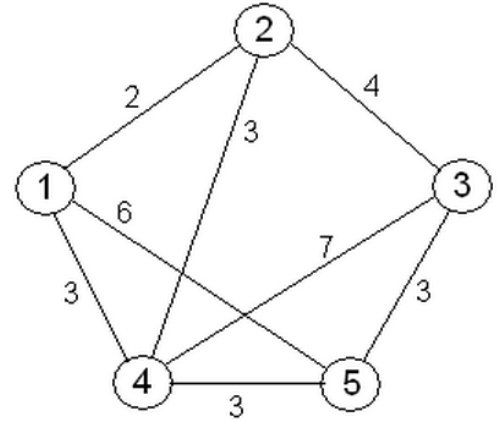
- Existem vários problemas que são difíceis de resolver, isto é, difíceis de propor uma solução algorítmica eficiente
- Existem duas técnicas de projeto de algoritmos que visam diminuir o espaço em busca da solução
  - Embora, no pior caso, elas ainda enfrentem a explosão exponencial da busca exaustiva pela solução

# Tentativa e Erro

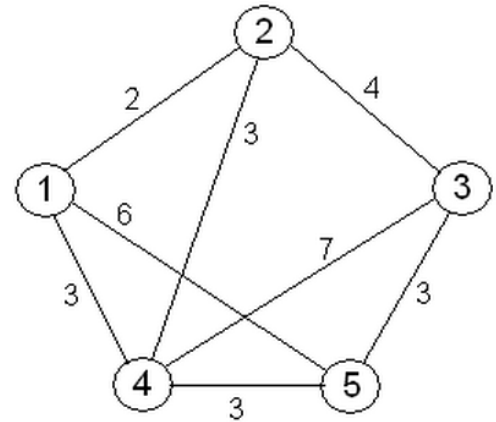
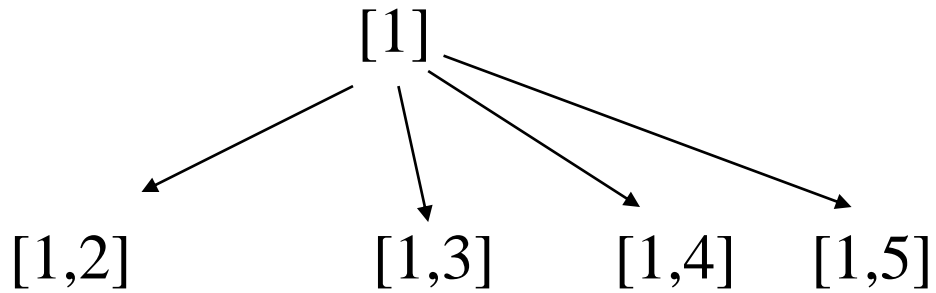
- Para melhorar a busca exaustiva das possíveis soluções duas técnicas são propostas
  - *Backtracking*
    - Do inglês: recuar, retroceder
  - *Branch-and-bound*
    - Do inglês: ramificar e limitar
- Ambas são baseadas na construção de uma árvore de estados, na qual os nós refletem uma escolha feita em direção da solução

# Tentativa e Erro

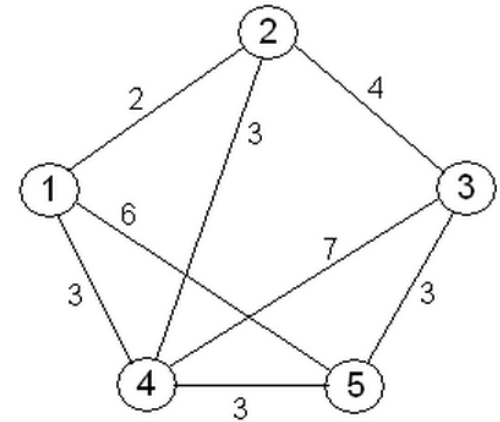
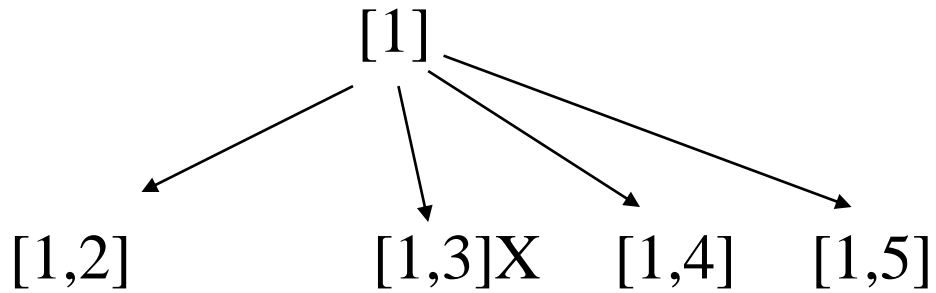
[1]



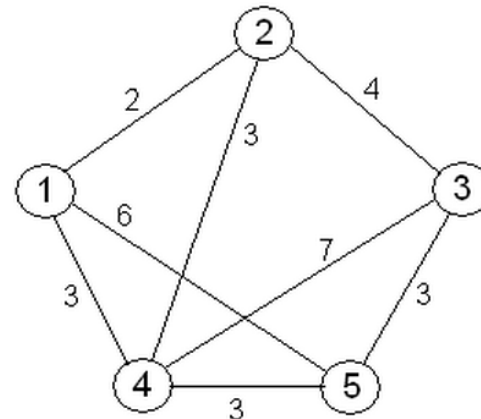
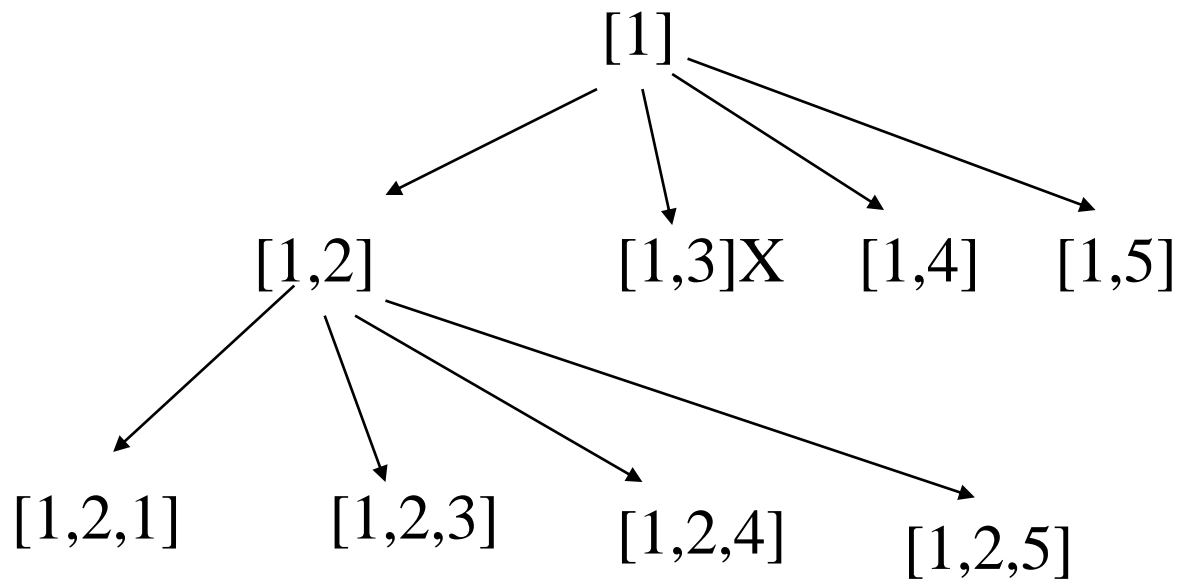
# Tentativa e Erro



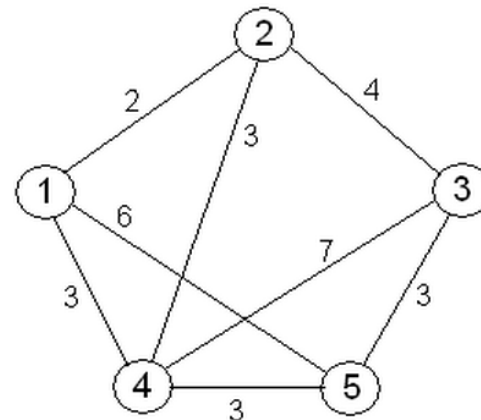
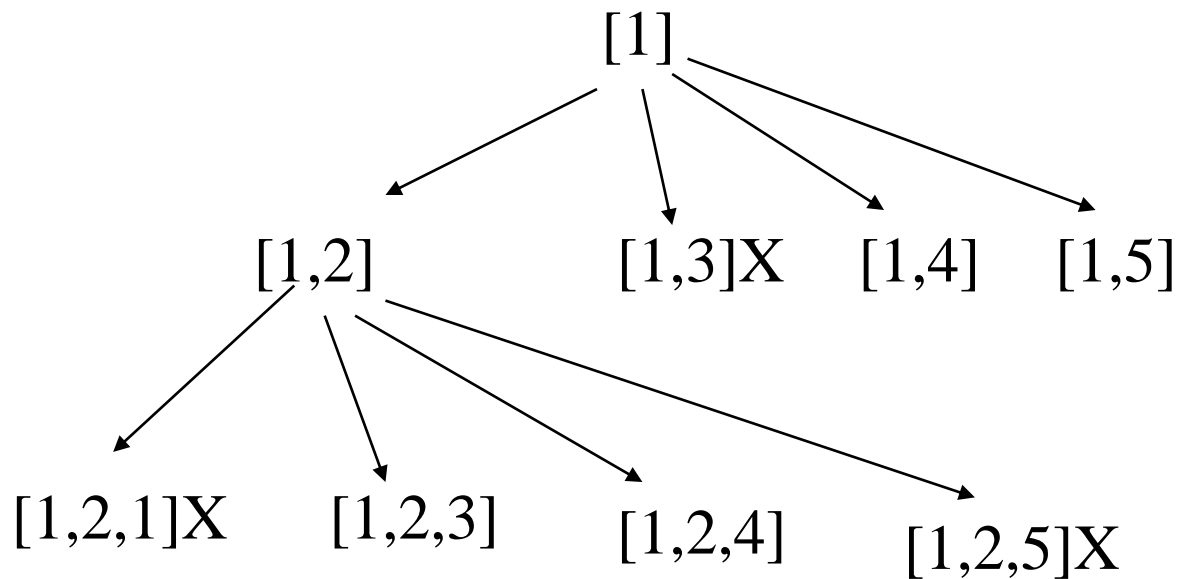
# Tentativa e Erro



# Tentativa e Erro

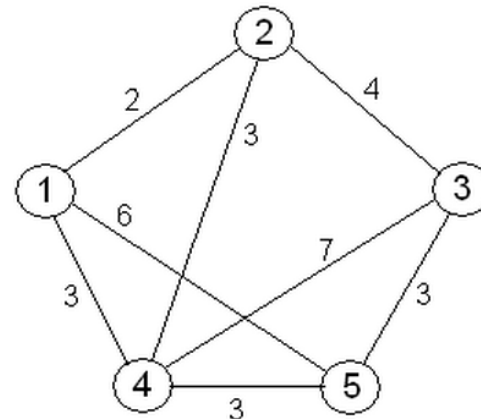
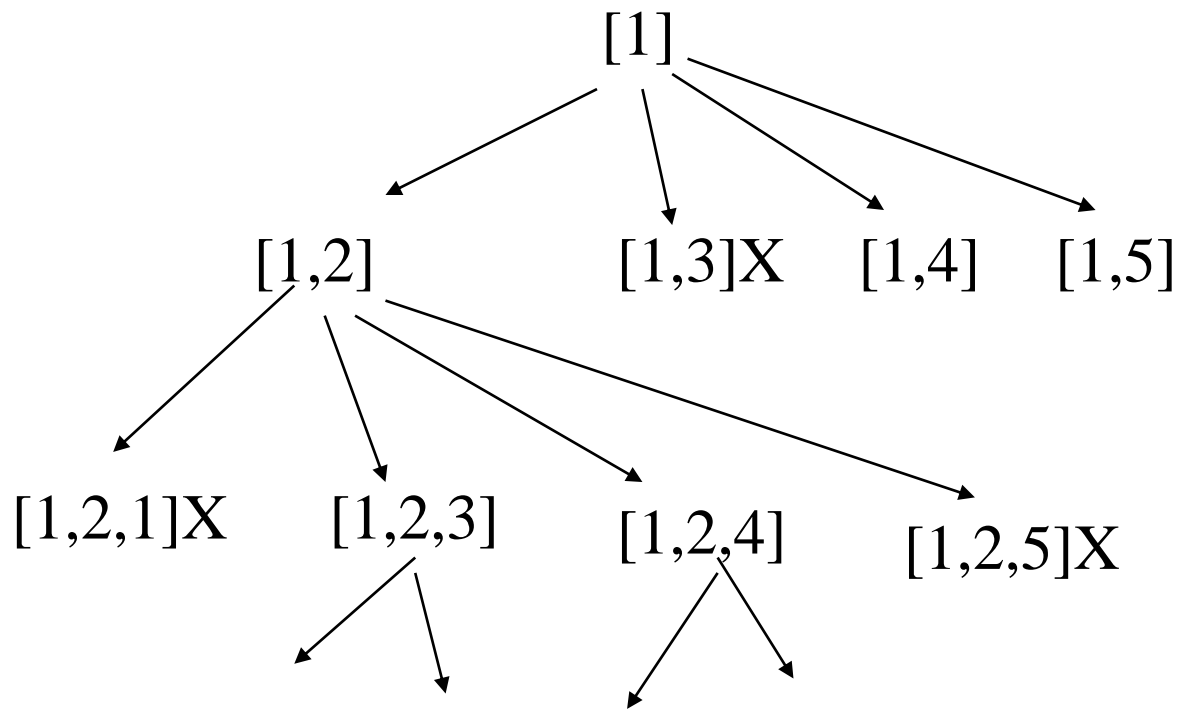


# Tentativa e Erro

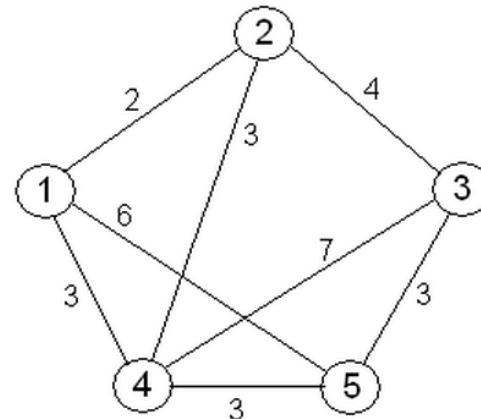
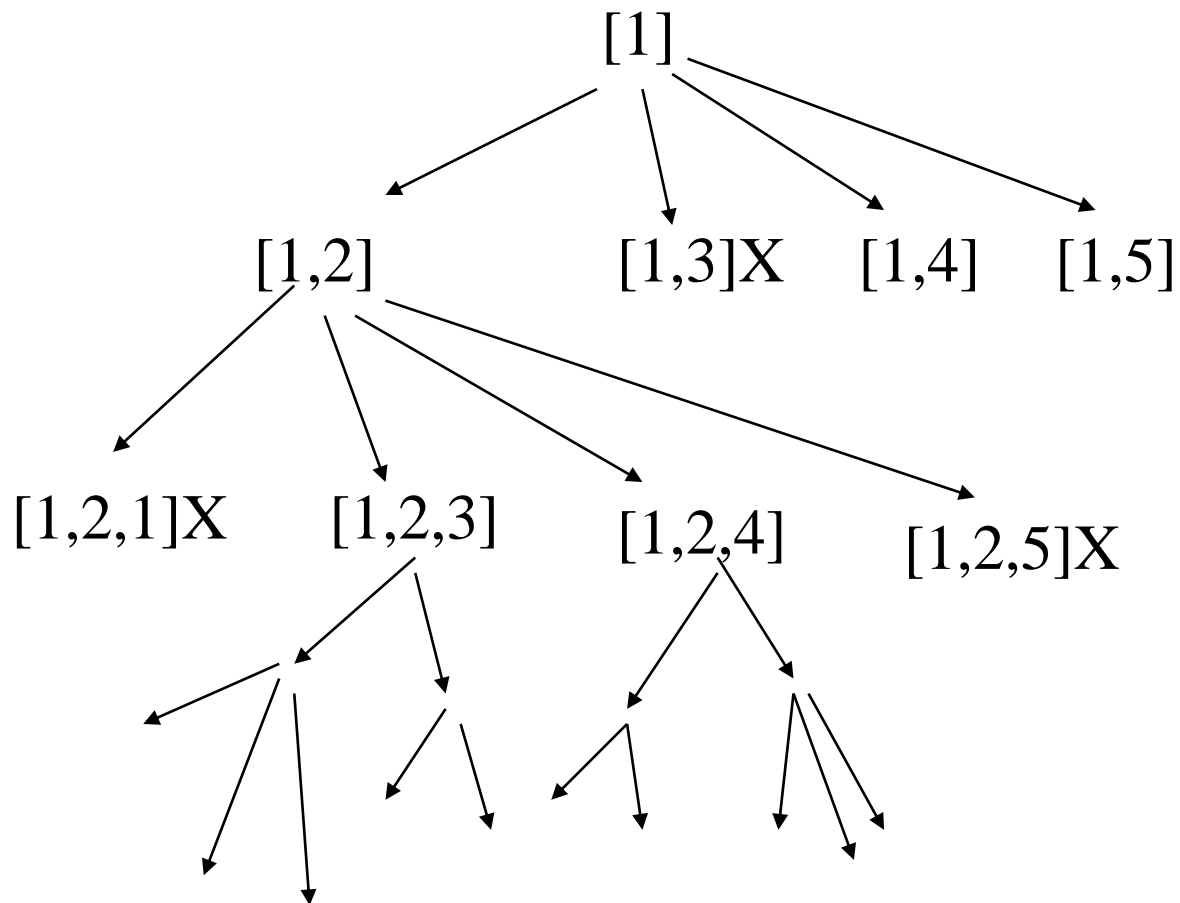




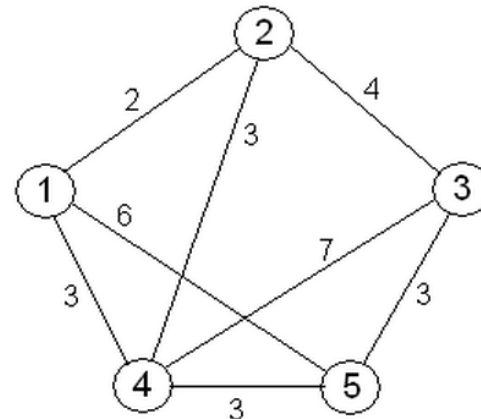
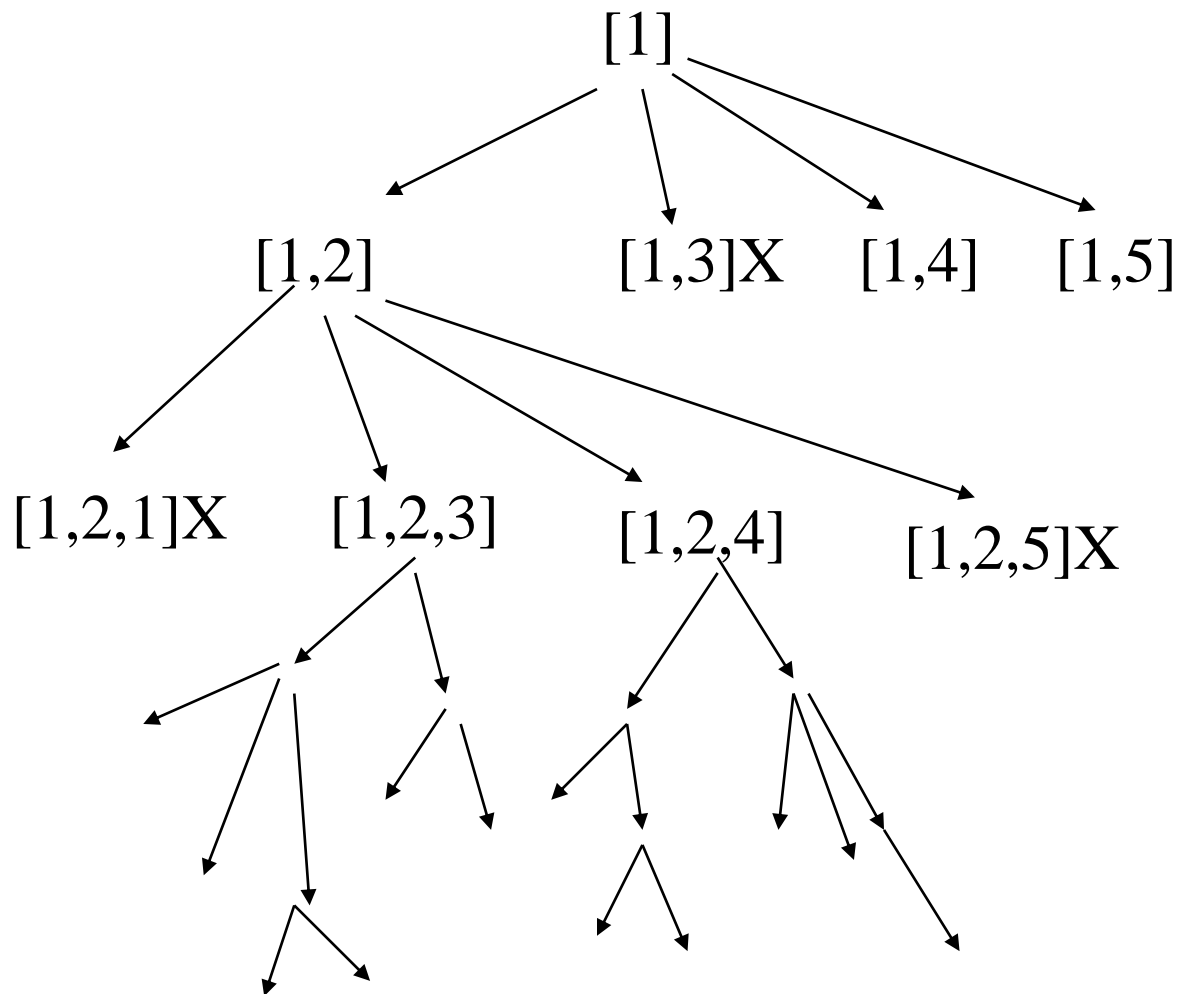
# Tentativa e Erro



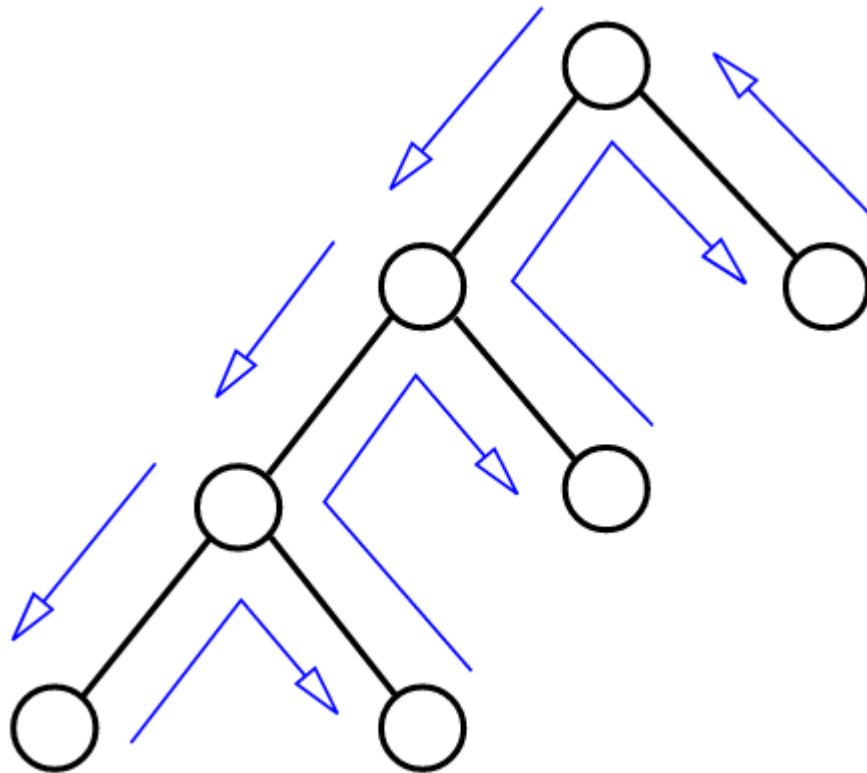
# Tentativa e Erro



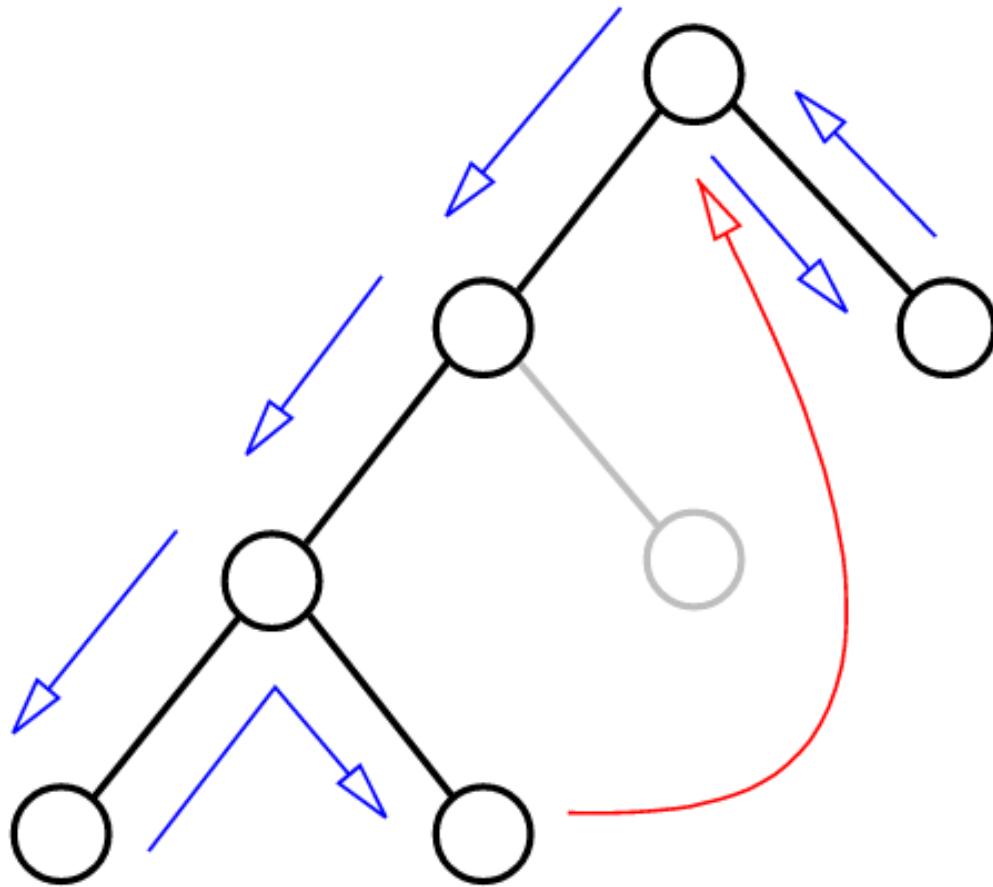
# Tentativa e Erro



# Backtracking



# Backtracking



# Backtracking

- Exemplo: Labirinto

- Acessados em 03/02/2015

- <https://www.youtube.com/watch?v=h0aXgiL-lws>

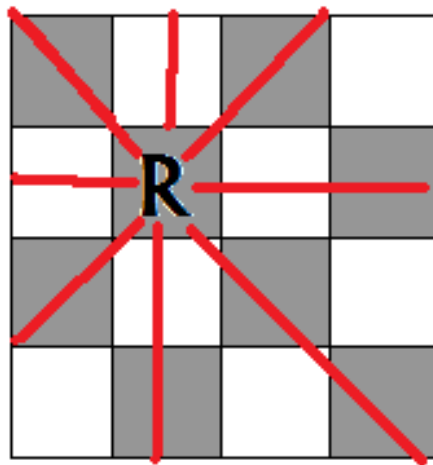
- Acessados em 2013

- <http://athena.ecs.csus.edu/~wang/backtrack/maze/maze1/mazetraversal.html>

- <http://www.cs.lafayette.edu/~collinsw/maze/MazeApplet.html>

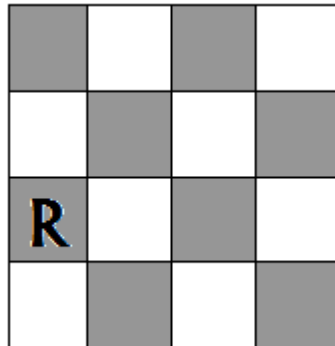
# Problema das N Rainhas

- Tentar posicionar N Rainhas em um tabuleiro  $N \times N$  sem que uma rainha mate a outra
  - $N \geq 4$
- Uma rainha consegue matar outra rainha se ela estiver na mesma linha, na mesma coluna ou na mesma diagonal



# Problema das N Rainhas

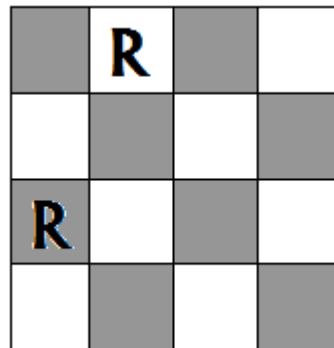
- Tentar posicionar N Rainhas em um tabuleiro  $N \times N$  sem que uma rainha mate a outra
  - $N \geq 4$
- Uma rainha consegue matar outra rainha se ela estiver na mesma linha, na mesma coluna ou na mesma diagonal





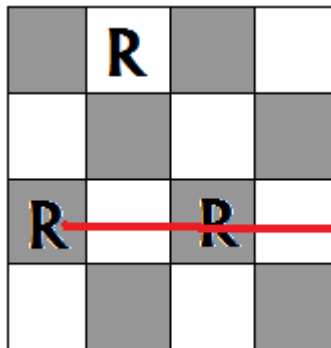
# Problema das N Rainhas

- Tentar posicionar N Rainhas em um tabuleiro  $N \times N$  sem que uma rainha mate a outra
  - $N \geq 4$
- Uma rainha consegue matar outra rainha se ela estiver na mesma linha, na mesma coluna ou na mesma diagonal



# Problema das N Rainhas

- Tentar posicionar N Rainhas em um tabuleiro  $N \times N$  sem que uma rainha mate a outra
  - $N \geq 4$
- Uma rainha consegue matar outra rainha se ela estiver na mesma linha, na mesma coluna ou na mesma diagonal



# Problema das N Rainhas

- Tentar posicionar N Rainhas em um tabuleiro NxN sem que uma rainha mate a outra
  - $N \geq 4$
- Uma rainha consegue matar outra rainha se ela estiver na mesma linha, na mesma coluna ou na mesma diagonal

	R		
R			
		R	

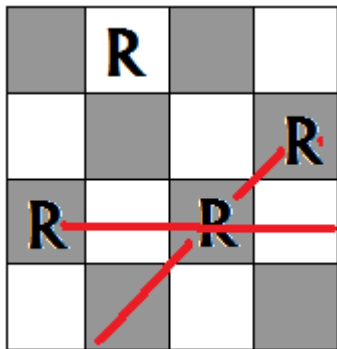
# Problema das N Rainhas

- Tentar posicionar N Rainhas em um tabuleiro  $N \times N$  sem que uma rainha mate a outra
  - $N \geq 4$
- Uma rainha consegue matar outra rainha se ela estiver na mesma linha, na mesma coluna ou na mesma diagonal

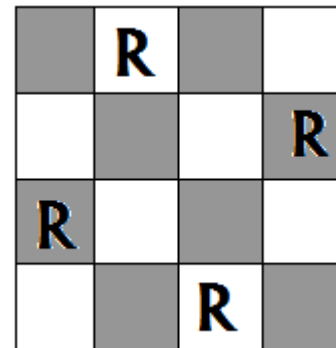
	R		
			R
R			
		R	

# Problema das N Rainhas

- Podemos considerar uma lista, em que a posição na lista indica a coluna do tabuleiro e o valor armazenado indica a linha do tabuleiro
- Ex: [3, 1, 3, 2]



[3, 1, 4, 2]



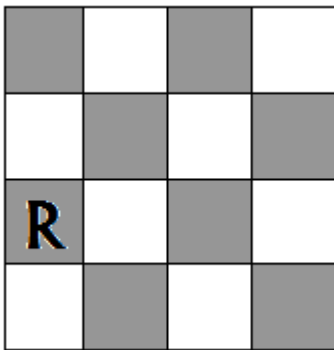
# Problema das N Rainhas

- Podemos utilizar o Backtracking para auxiliar na resolução deste problema
- Partindo de um estado inicial, faremos o caminho pela árvore de soluções, procurando um estado em que as N rainhas estejam posicionadas no tabuleiro de tamanho  $N \times N$ , sem conflitos

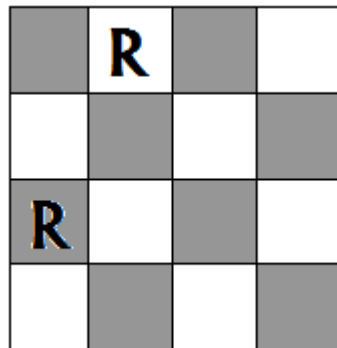
# Problema das N Rainhas

- Exemplo de estados

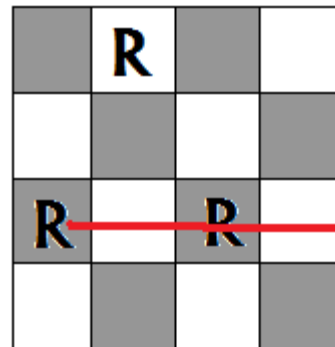
[3, 0, 0, 0]



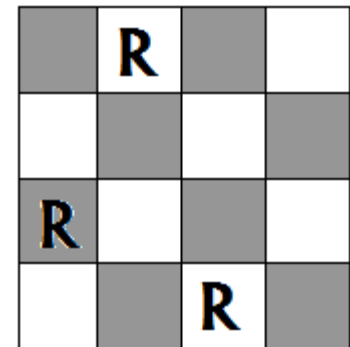
[3, 1, 0, 0]



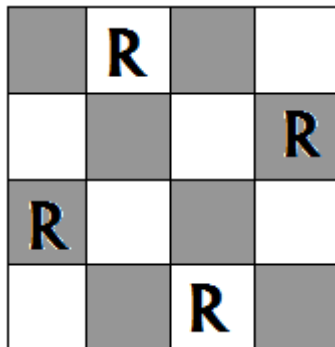
[3, 1, 3, 0]



[3, 1, 4, 0]



Solução [3, 1, 4, 2]

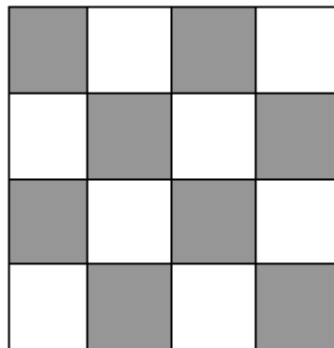


# Problema das N Rainhas

- Construir árvore de estados e executar o backtracking para um exemplo com  $N = 4$



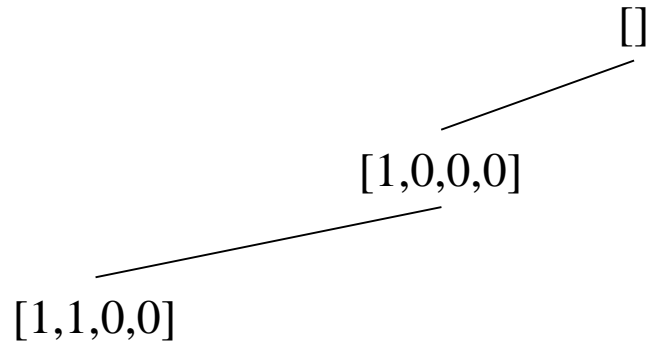
□



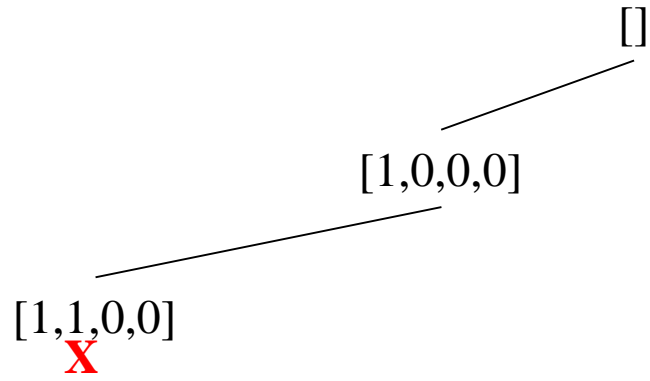
---

$[1,0,0,0]$   $\square$

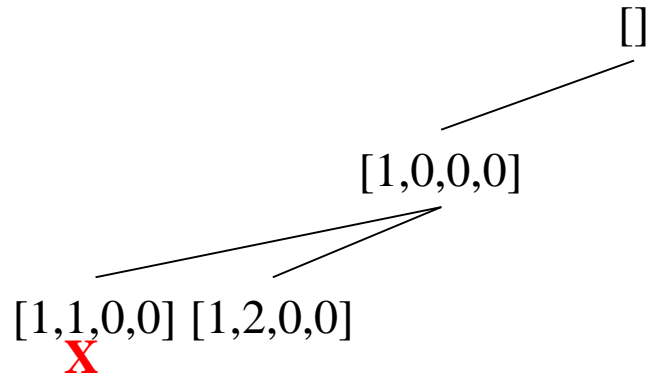
<b>R</b>			



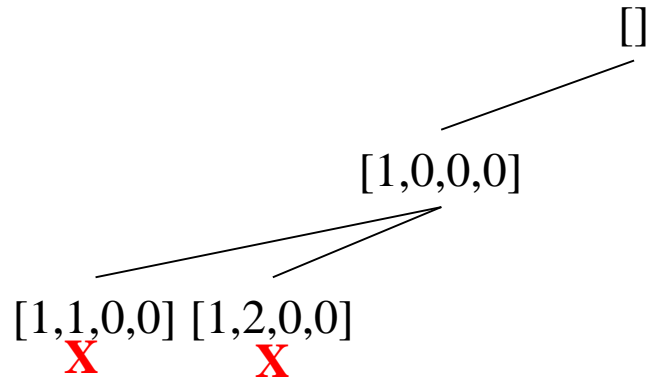
<b>R</b>	<b>R</b>		



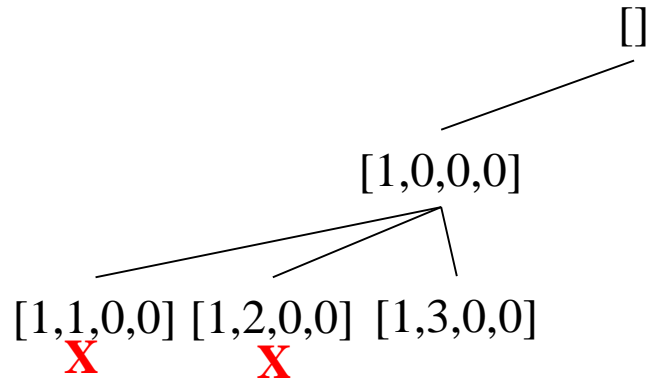
R	R		



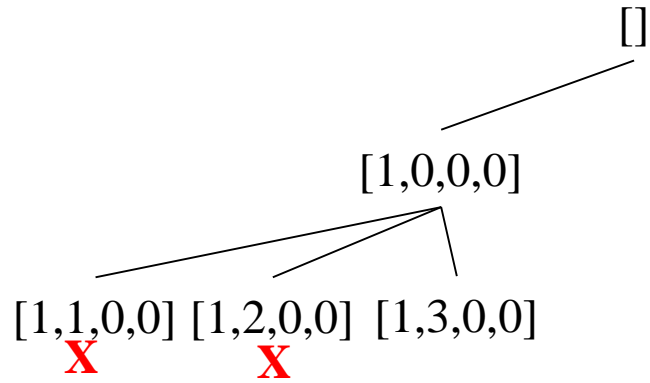
R			
	R		



R			
	R		

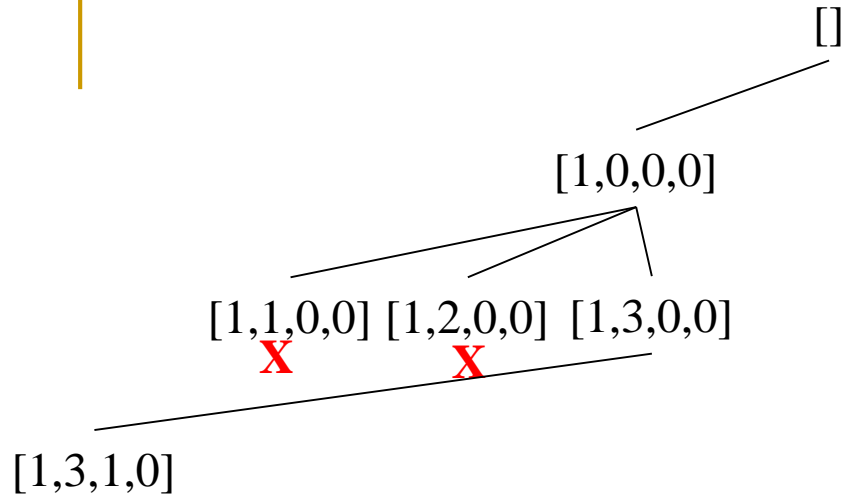


<b>R</b>			
	<b>R</b>		

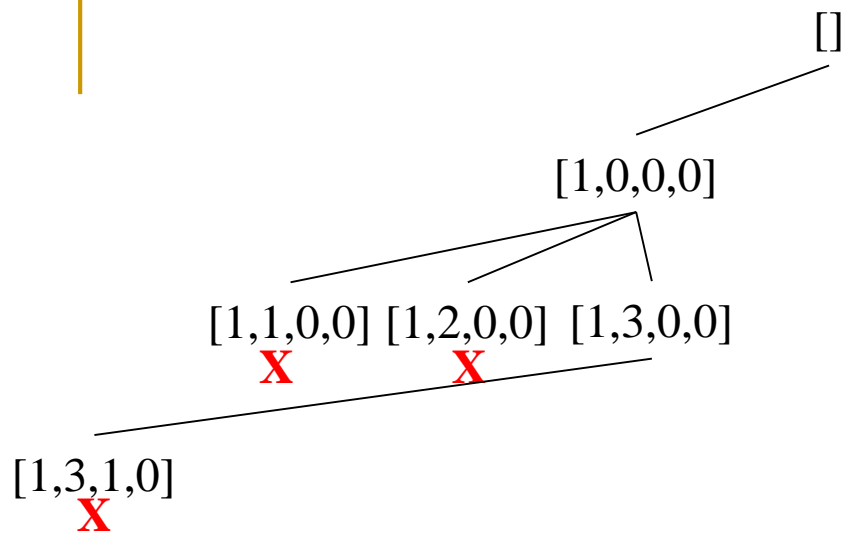


<b>R</b>			
	<b>R</b>		

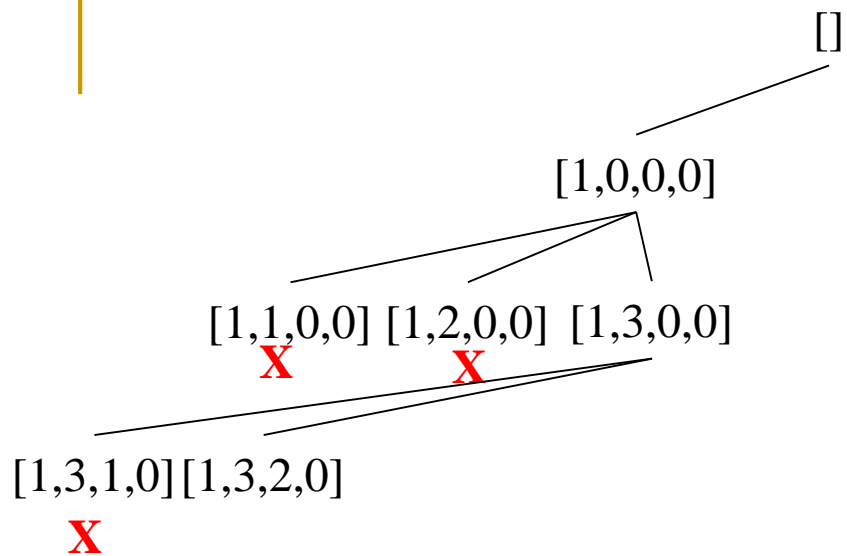




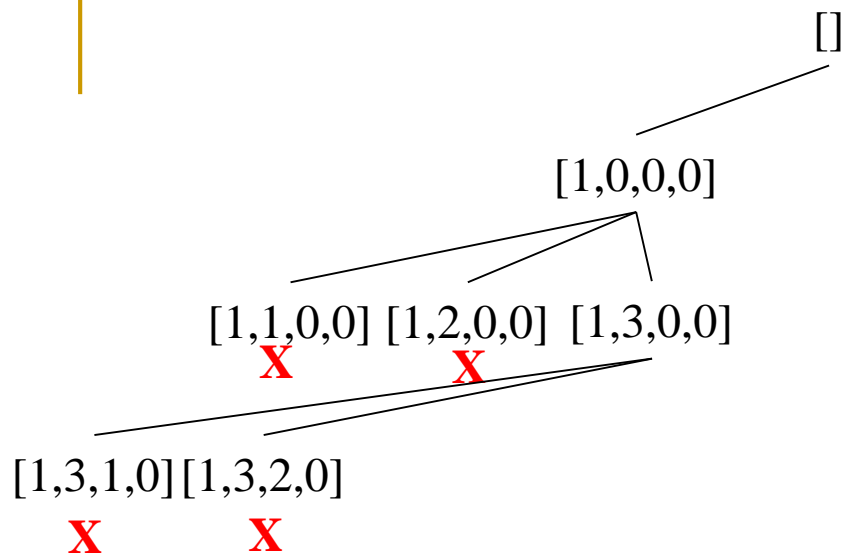
R		R	
	R		



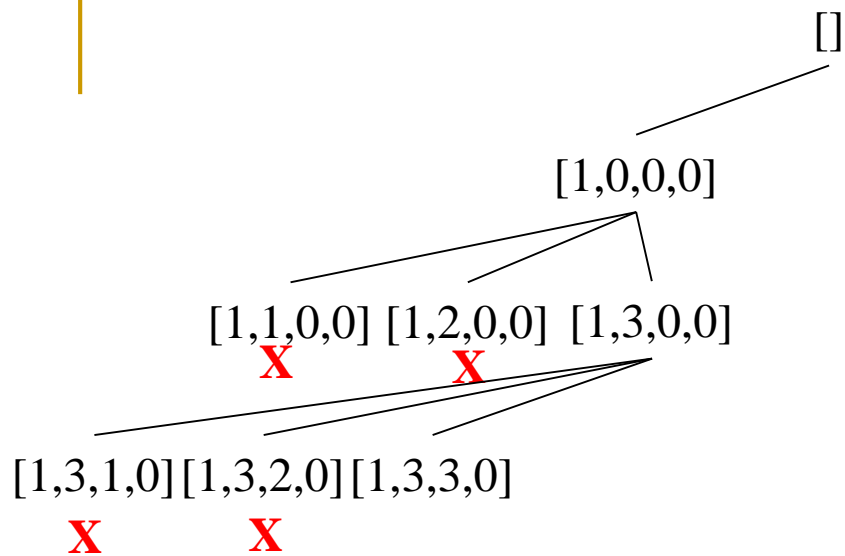
R		R	
	R		



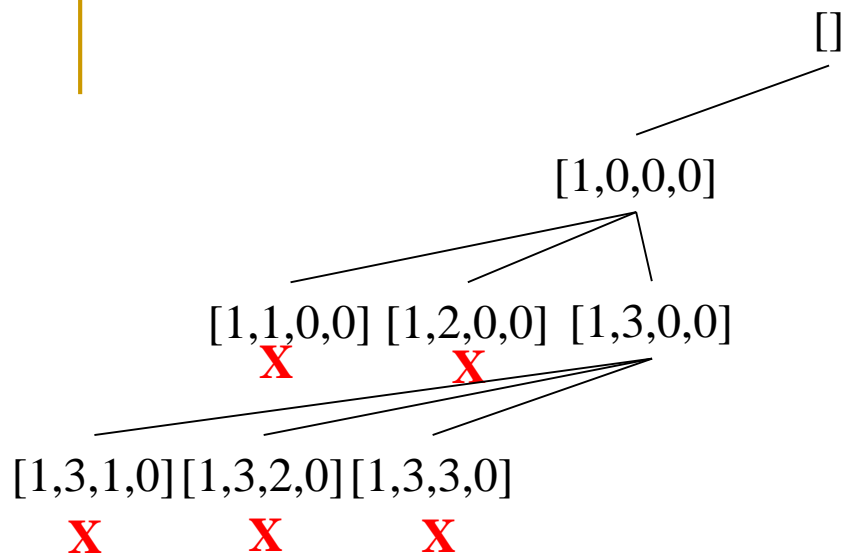
R			
		R	
	R		



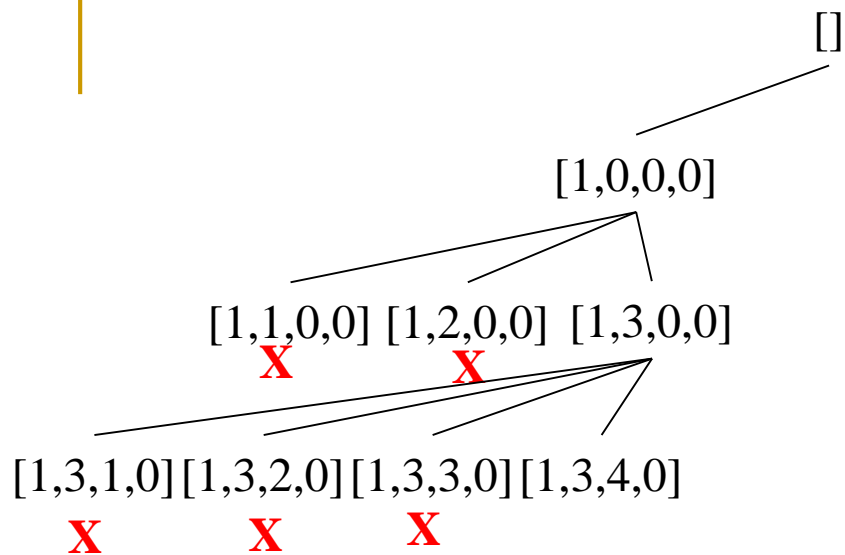
R			
		R	
	R		



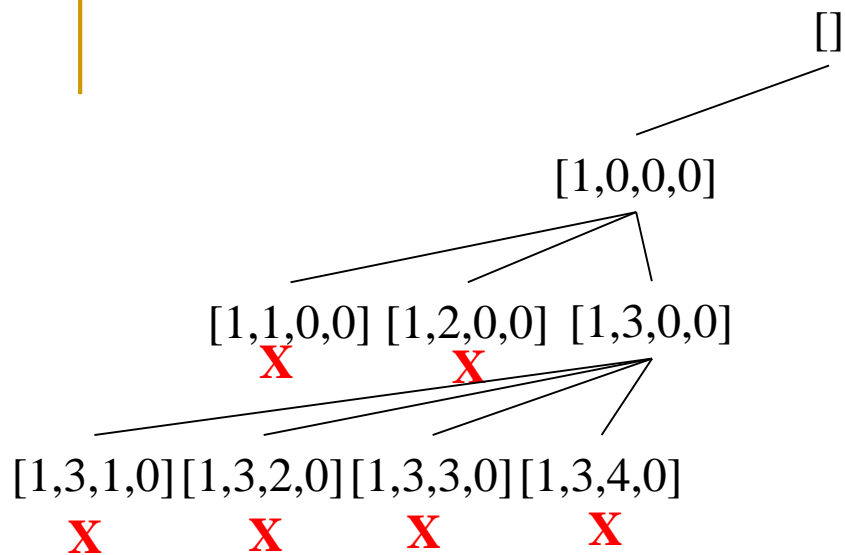
R			
	R	R	



R			
	R	R	



<b>R</b>			
	<b>R</b>		
		<b>R</b>	



R			
	R		
		R	



# BACKTRACKING

[]

[1,0,0,0]

[1,1,0,0] [1,2,0,0] [1,3,0,0]

X

X

[1,3,1,0] [1,3,2,0] [1,3,3,0] [1,3,4,0]

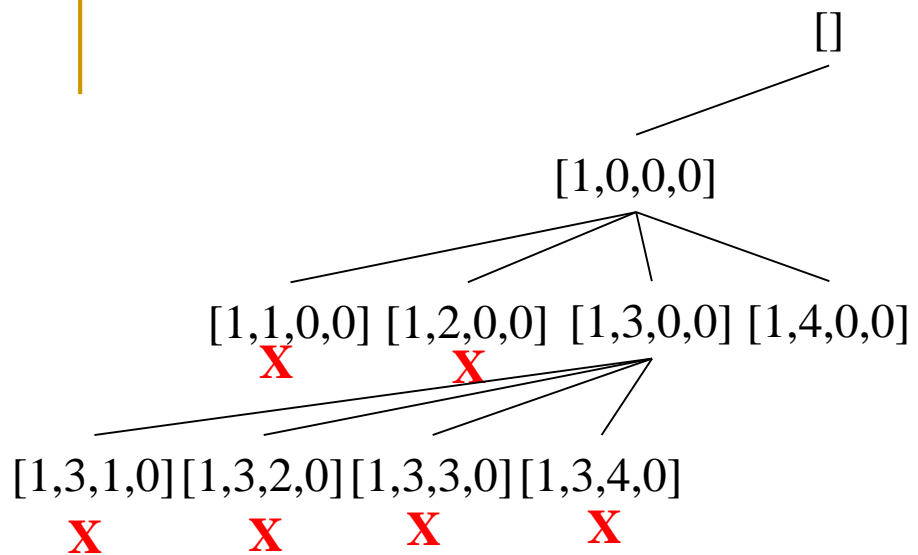
X

X

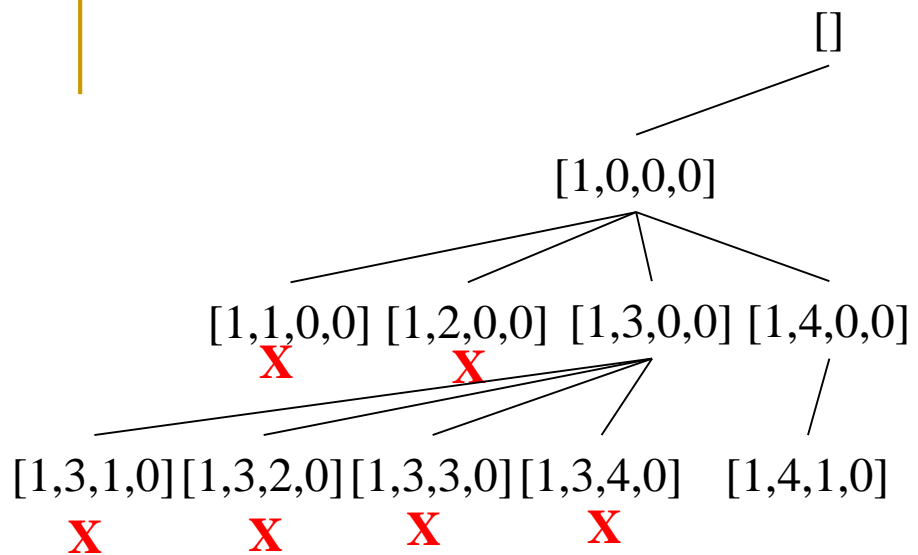
X

X

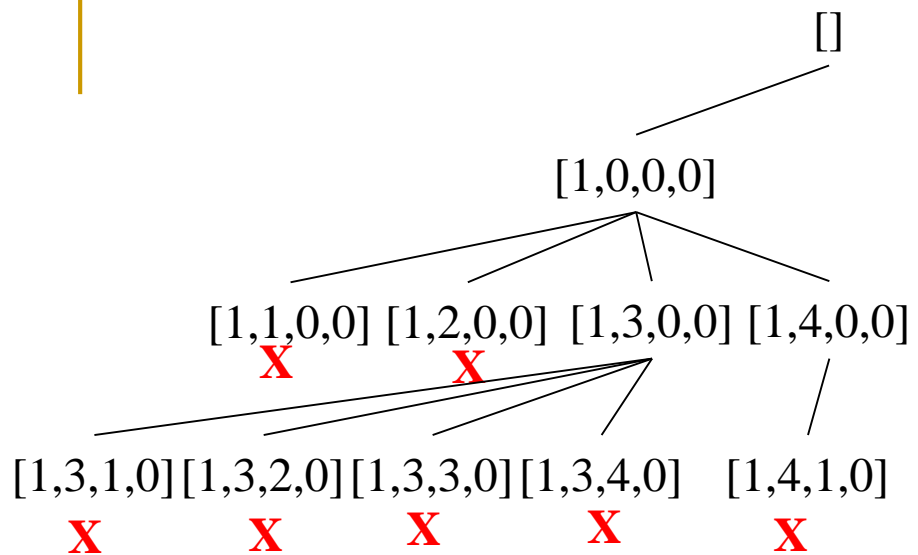
R			
	R		



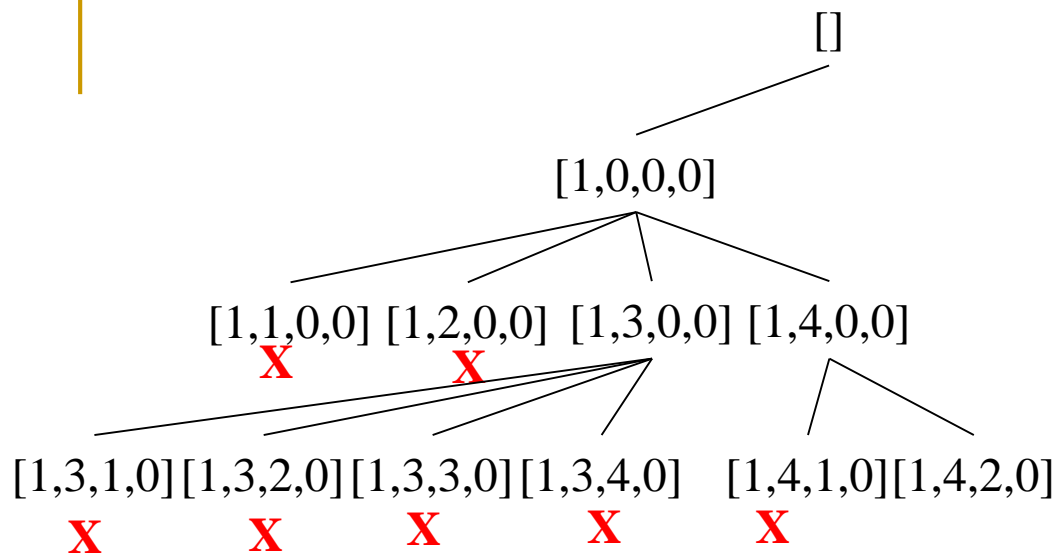
<b>R</b>			
	<b>R</b>		



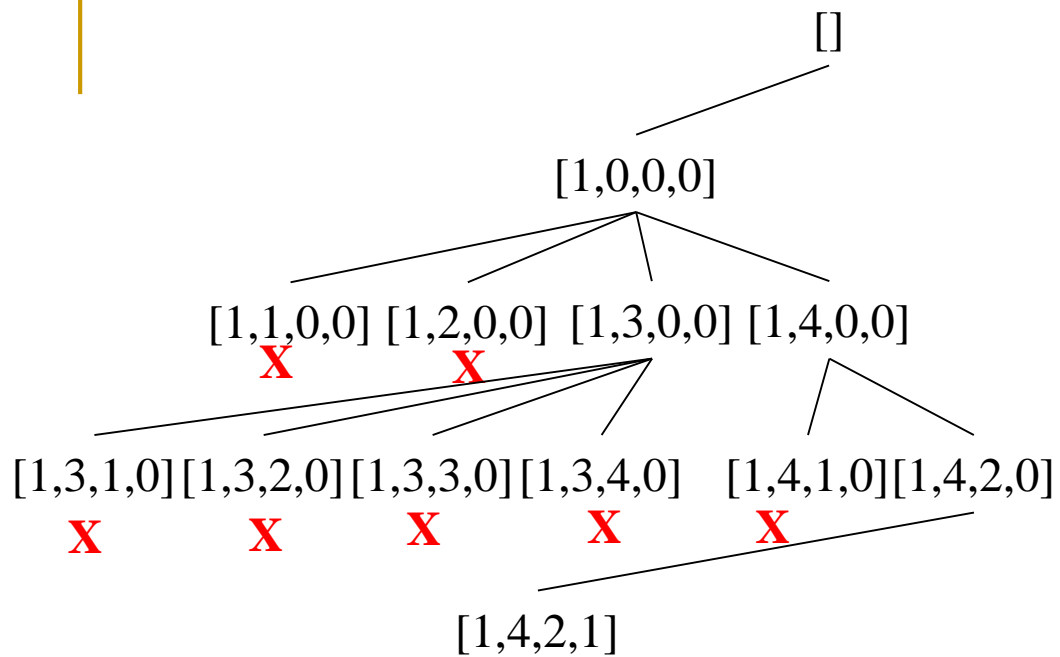
R		R	
	R		



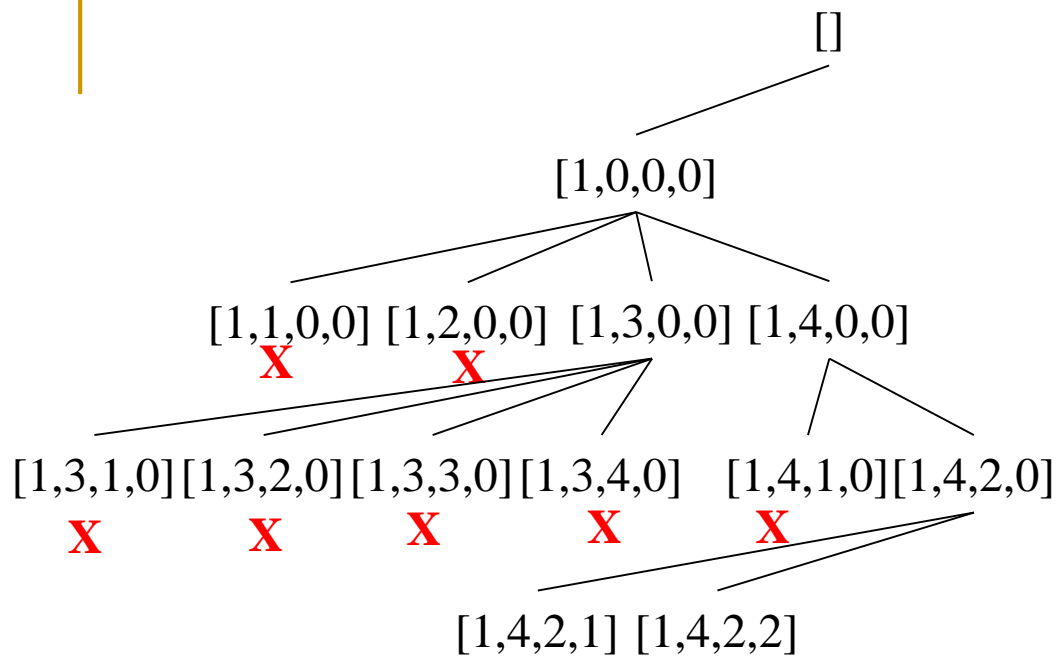
R		R	
	R		



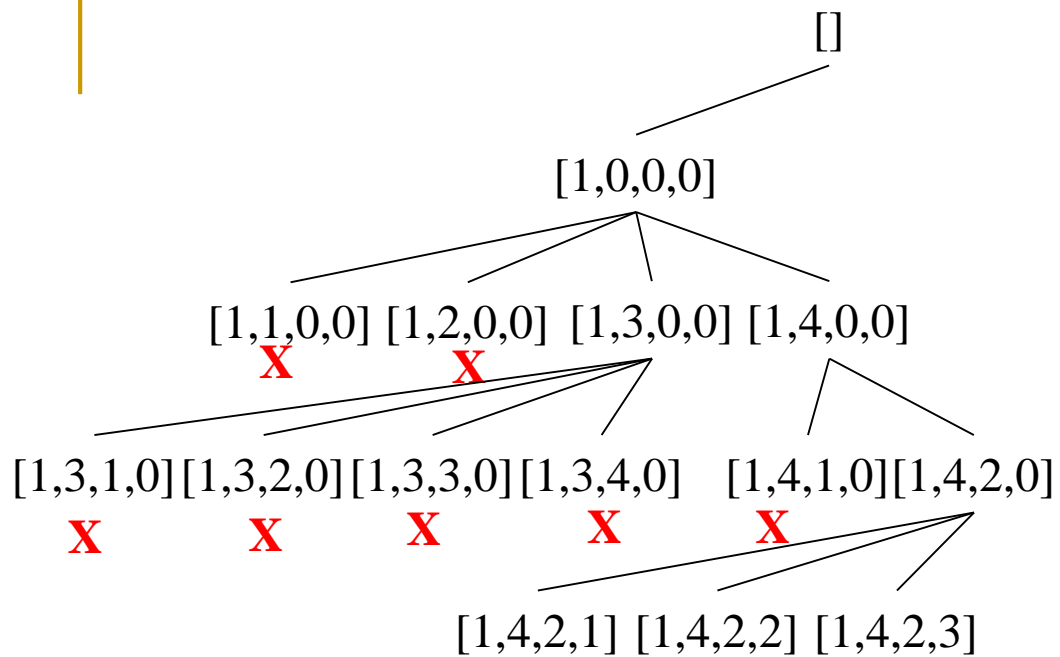
R			
		R	
	R		



R			R
		R	
	R		

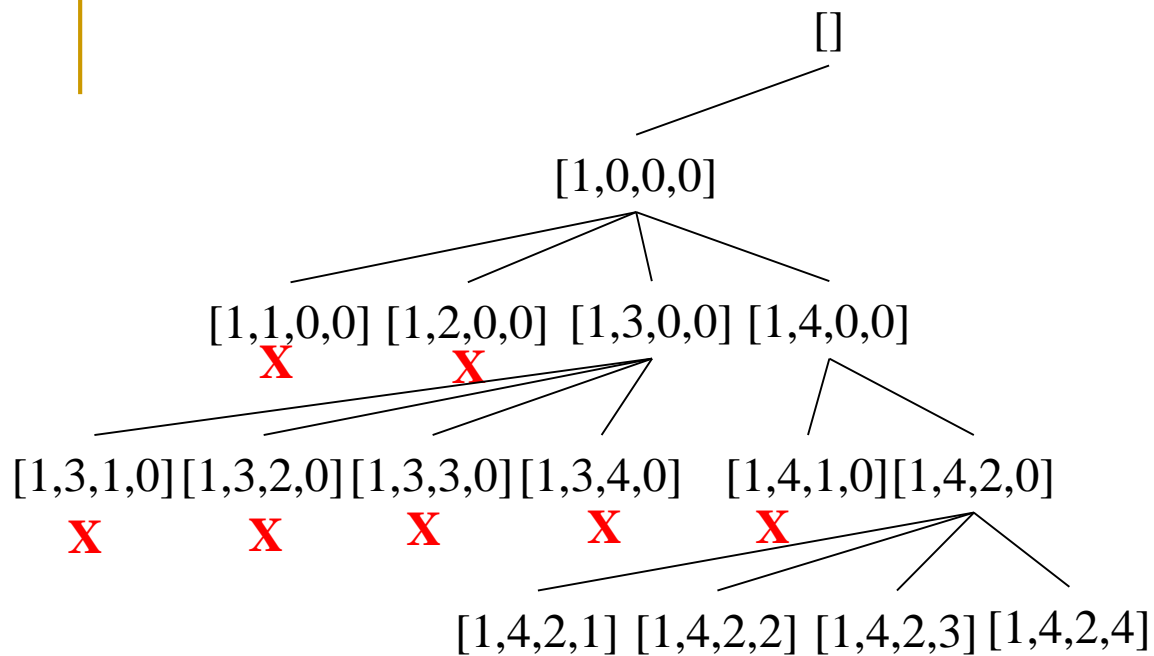


R			
		R	R
	R		

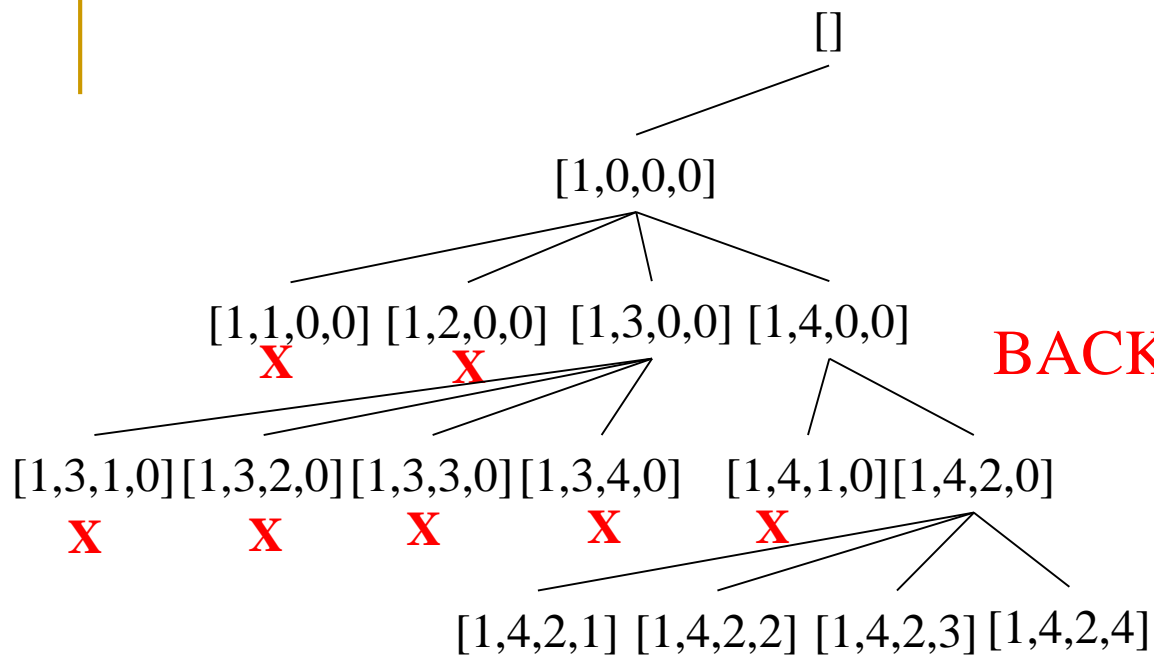


R			
		R	
			R
	R		



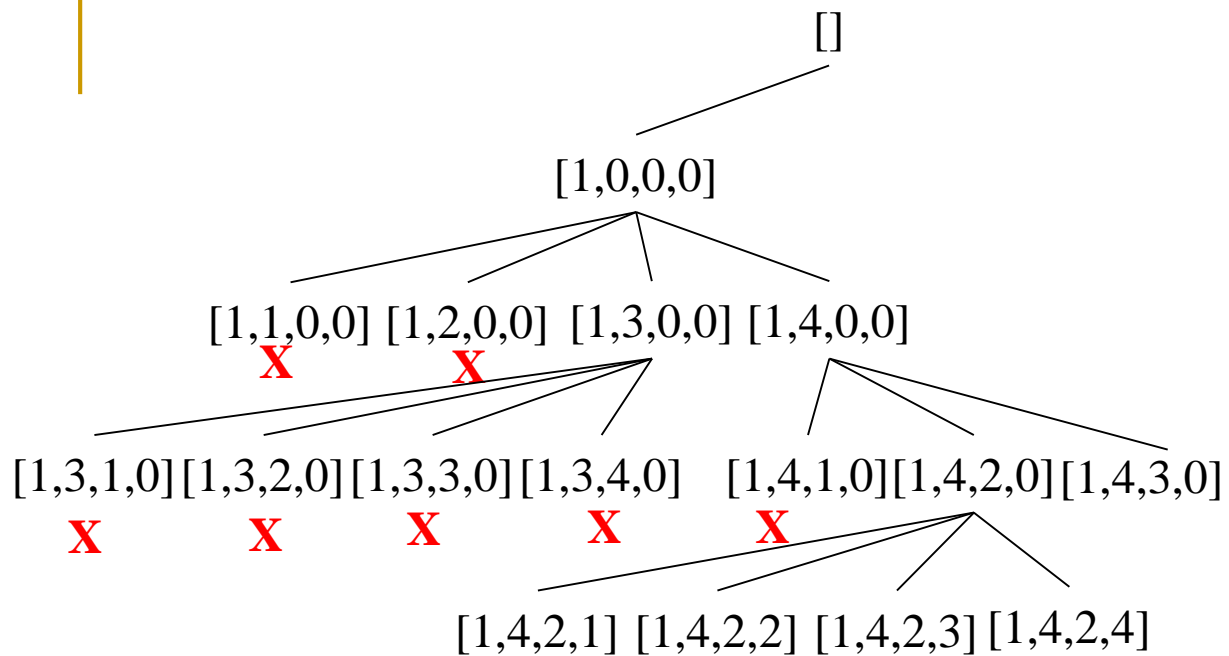


R			
		R	
	R		R

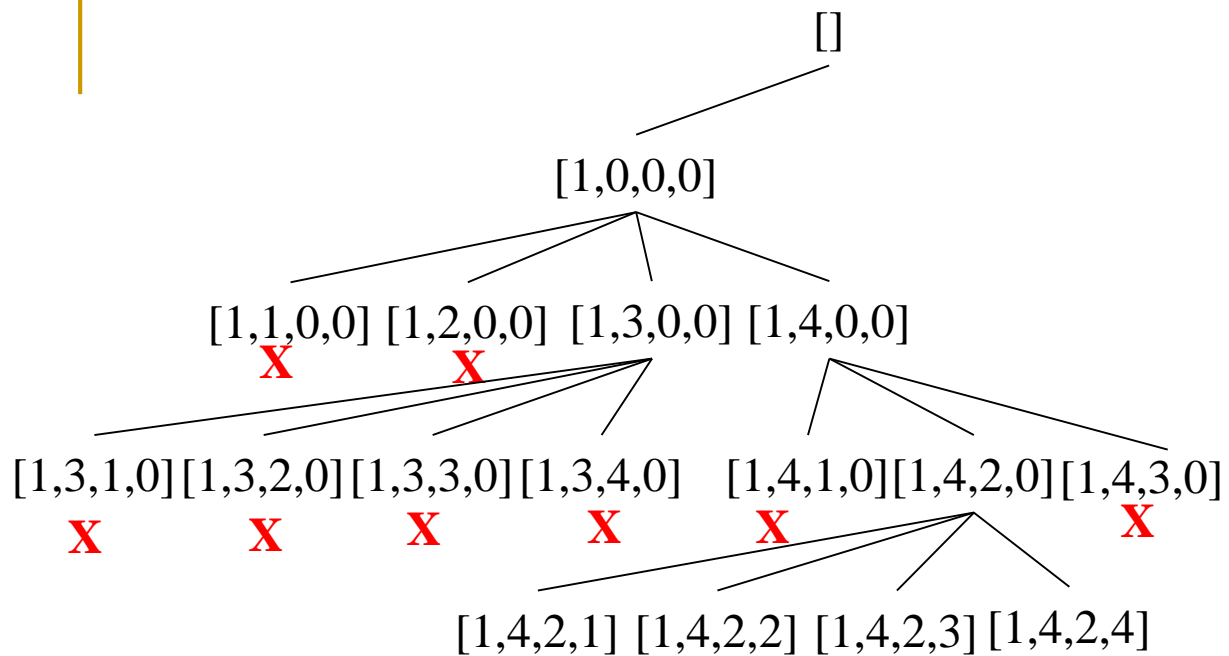


**BACKTRACKING**

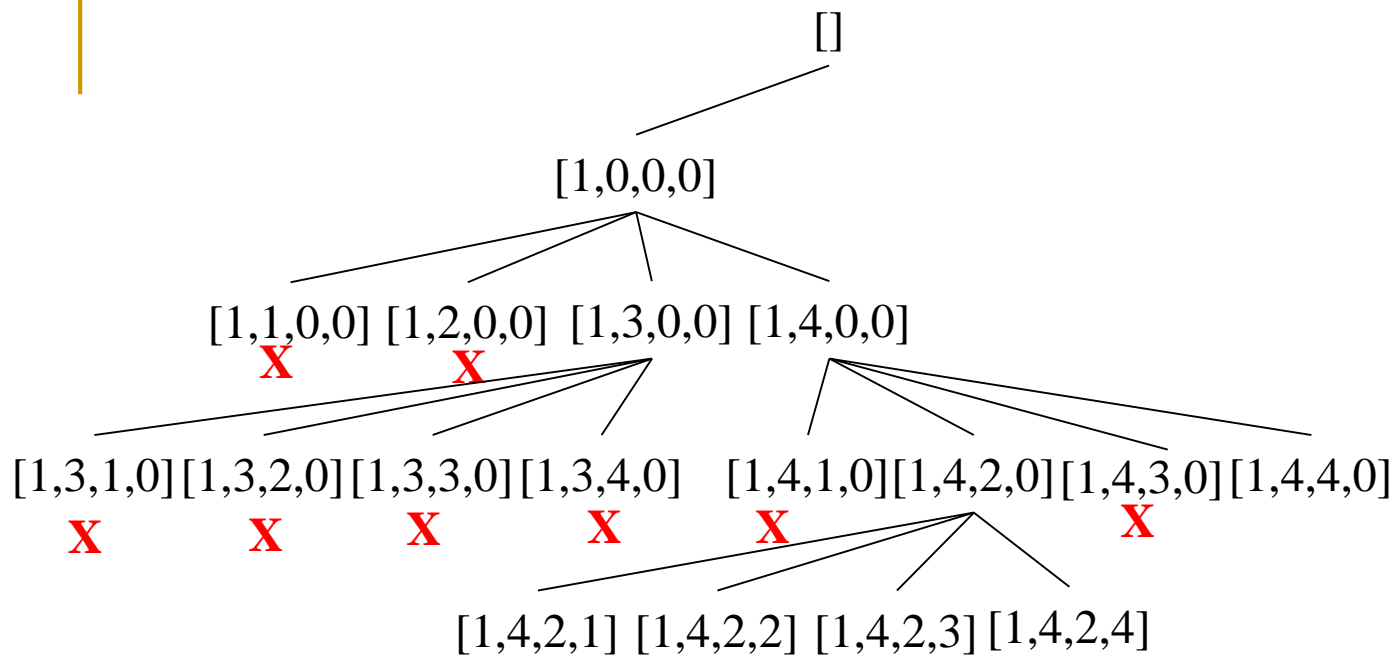
<b>R</b>			
	<b>R</b>		



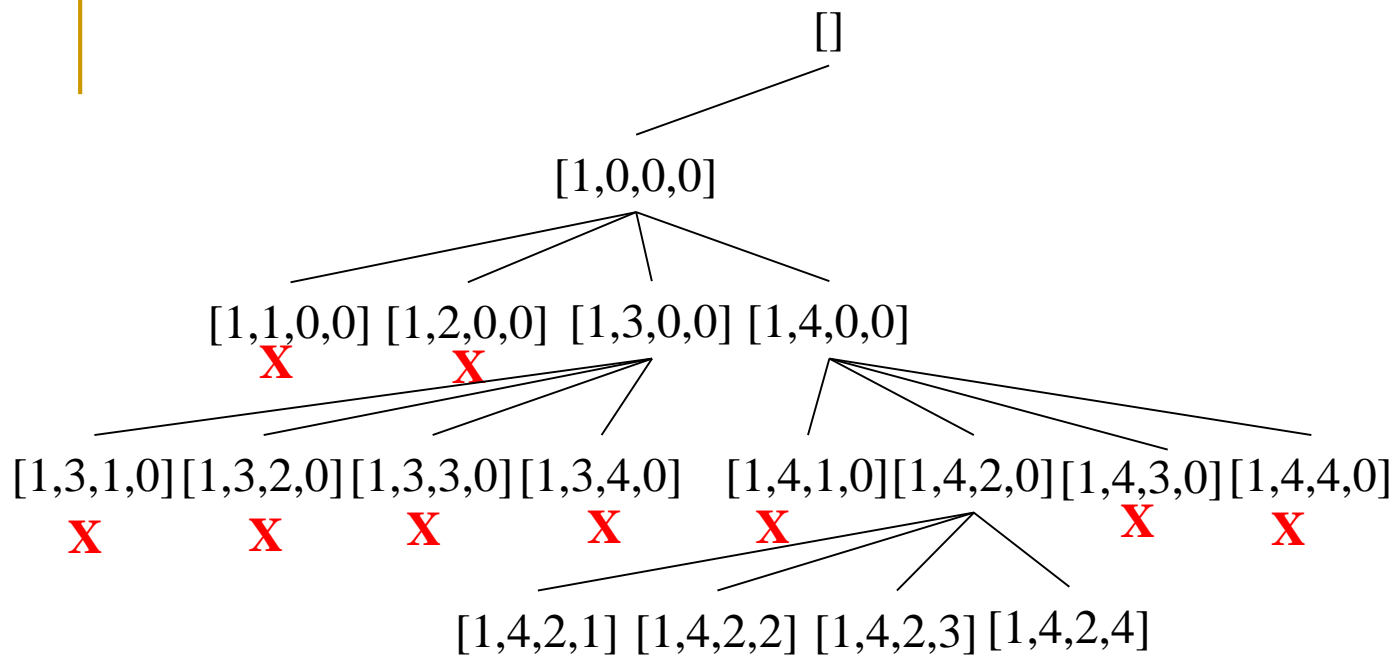
R			
		R	
	R		



R			
		R	
	R		

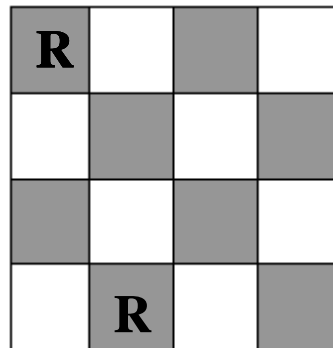
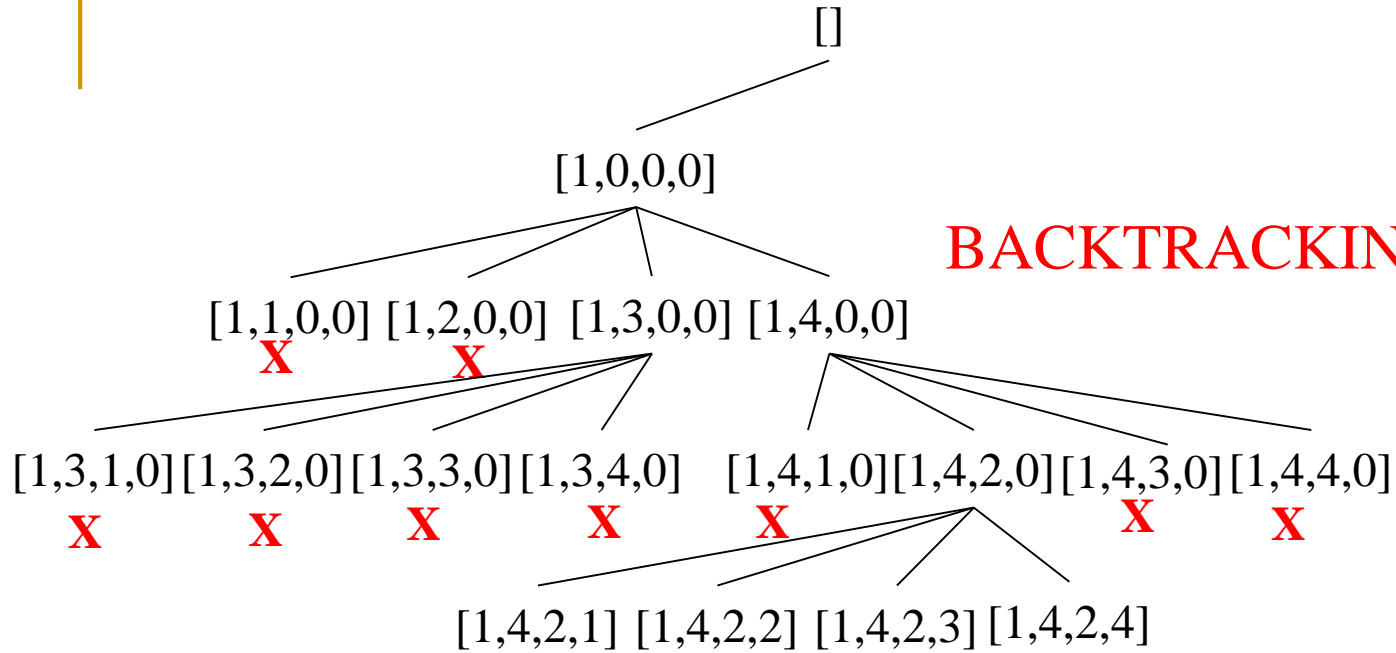


<b>R</b>			
	<b>R</b>	<b>R</b>	

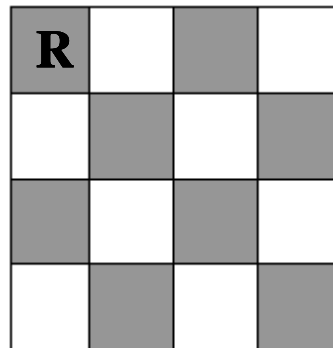
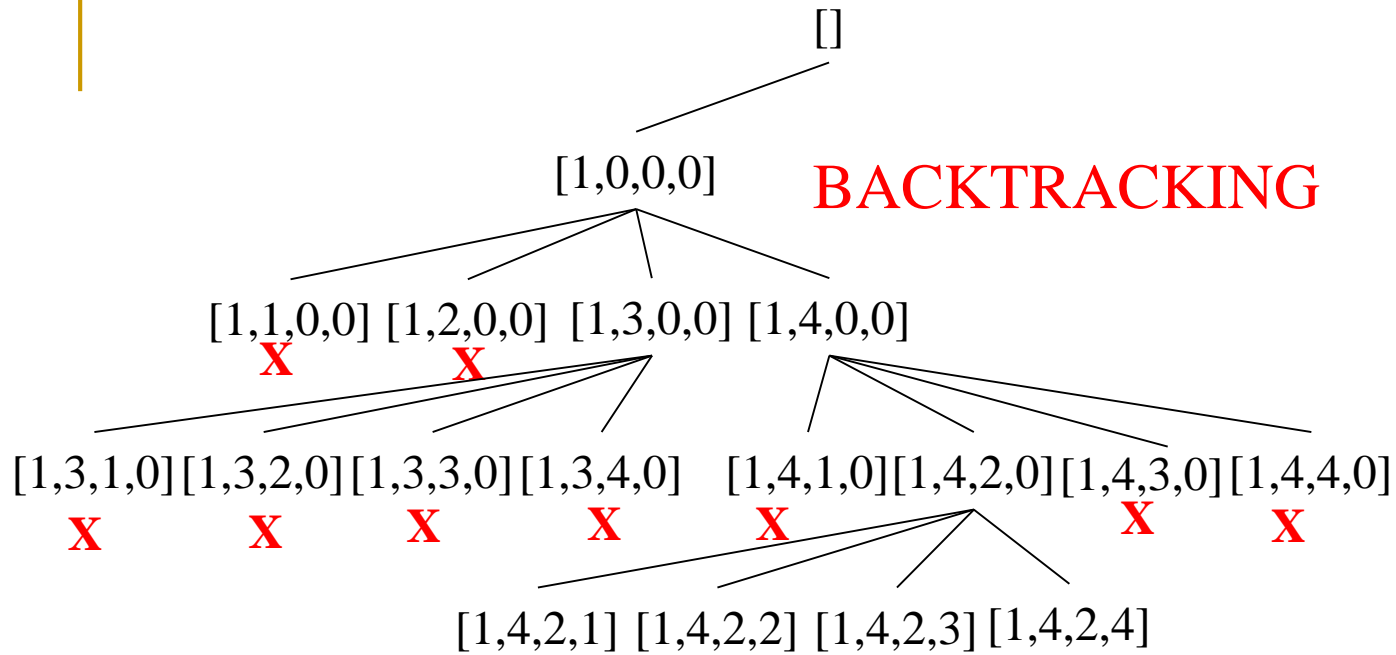


<b>R</b>			
	<b>R</b>	<b>R</b>	

# BACKTRACKING

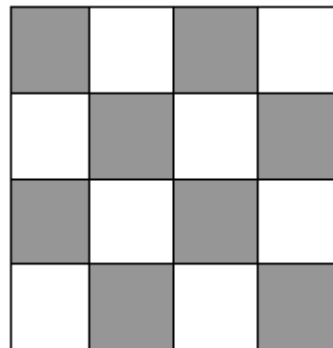
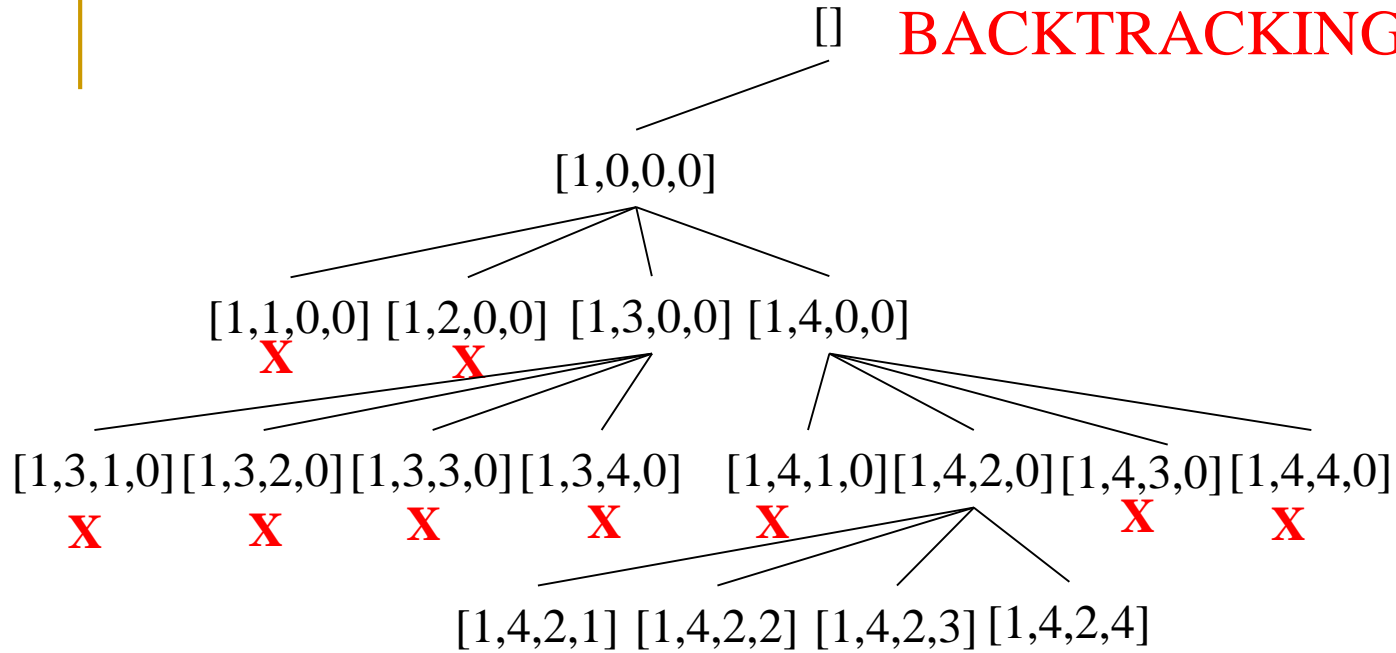


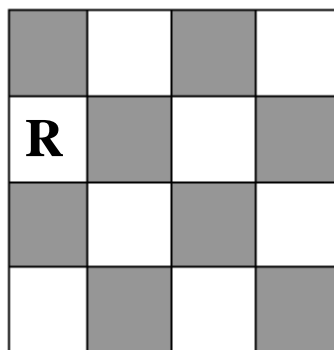
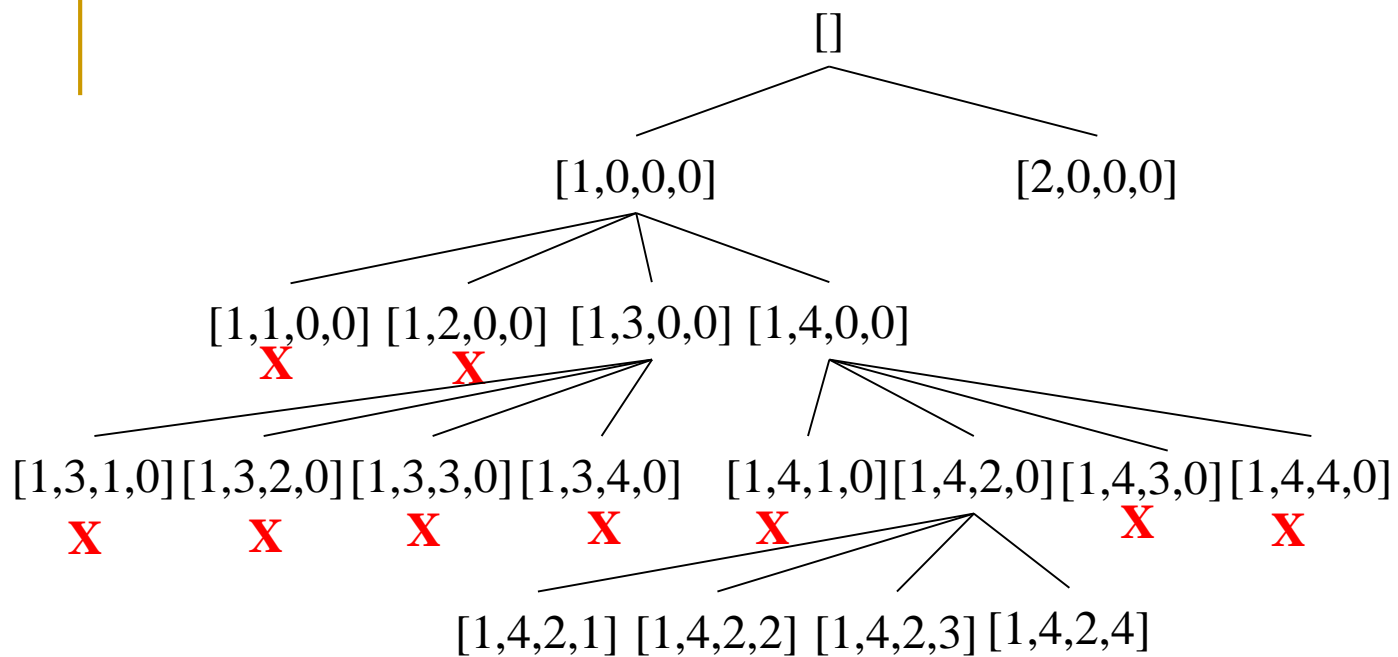
# BACKTRACKING

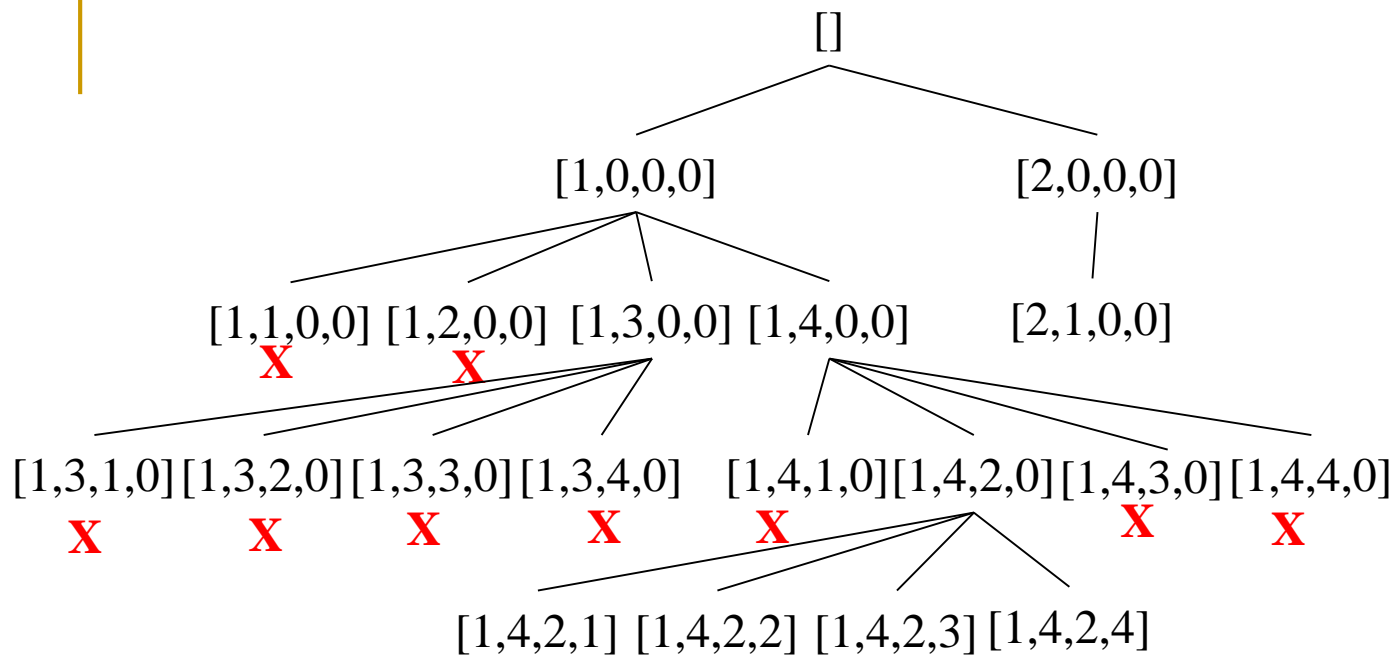




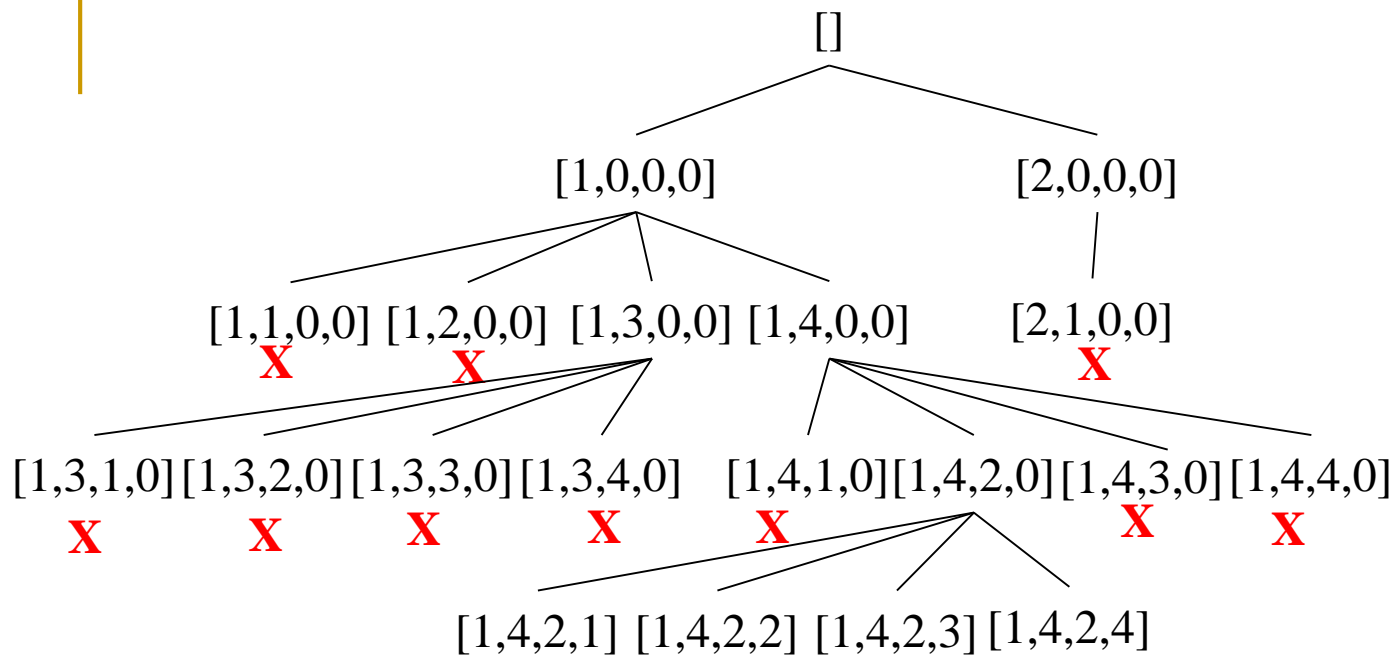
# BACKTRACKING



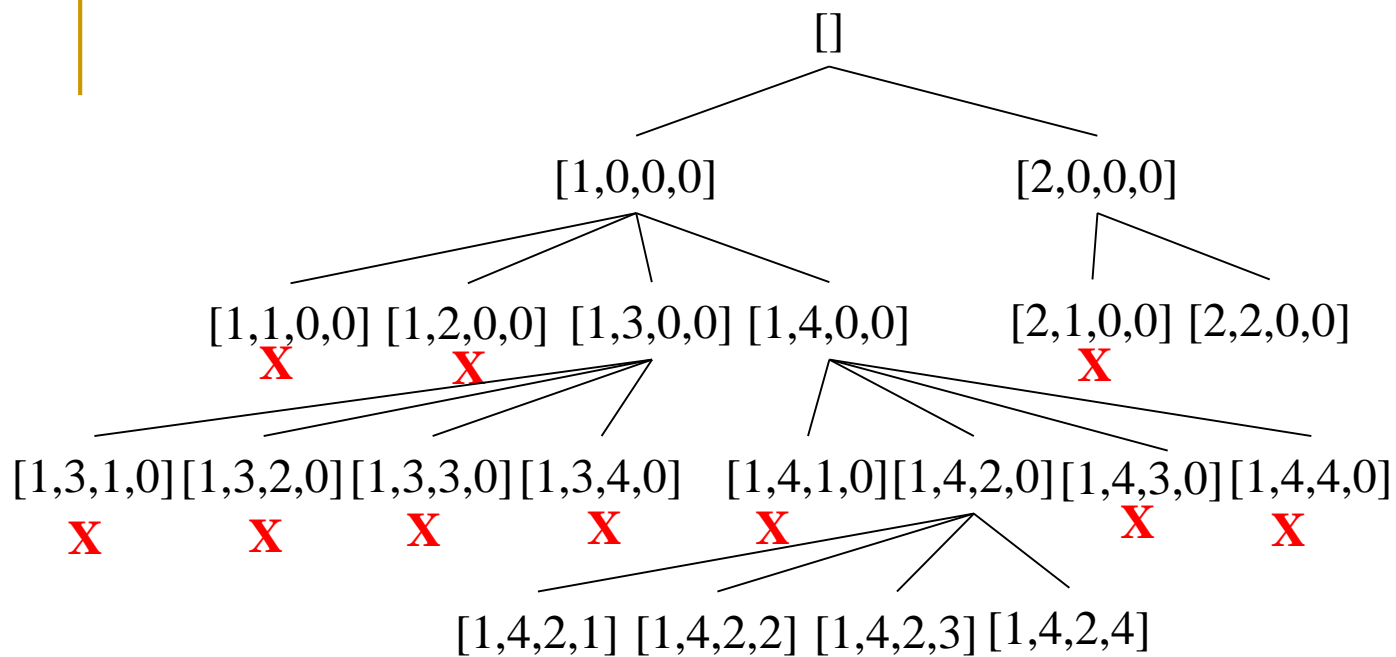




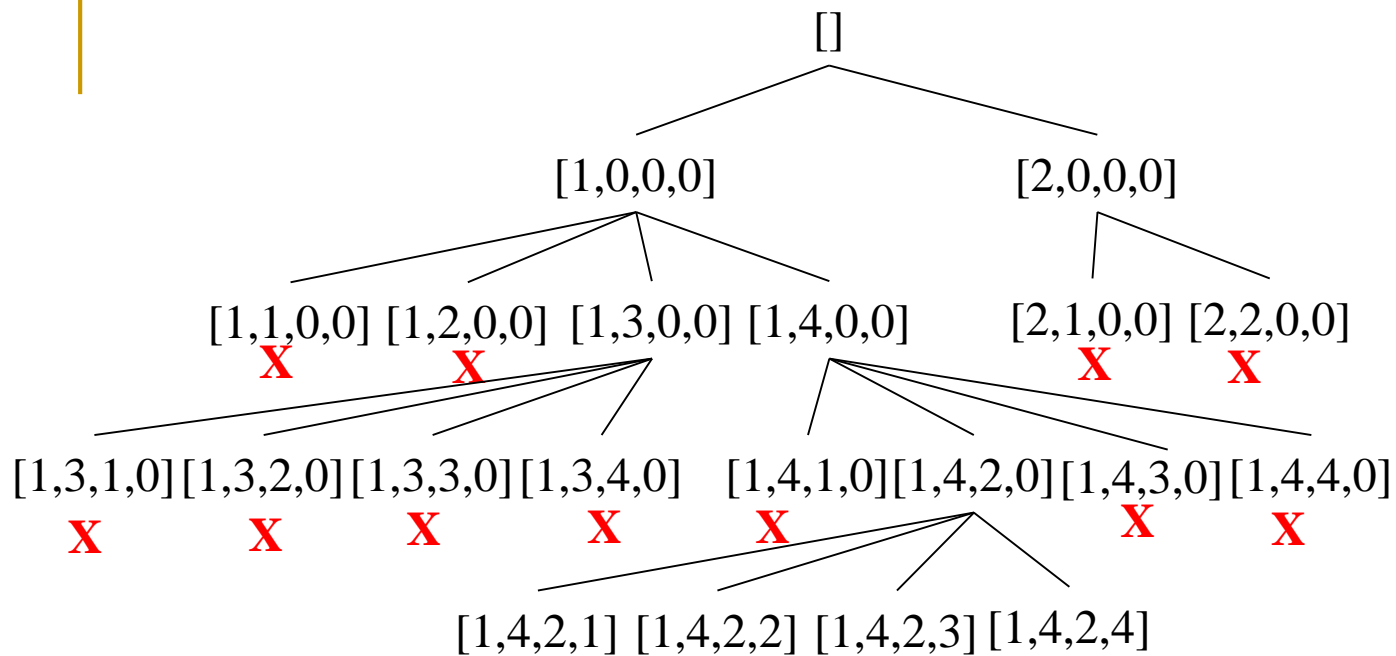
	<b>R</b>		
<b>R</b>			



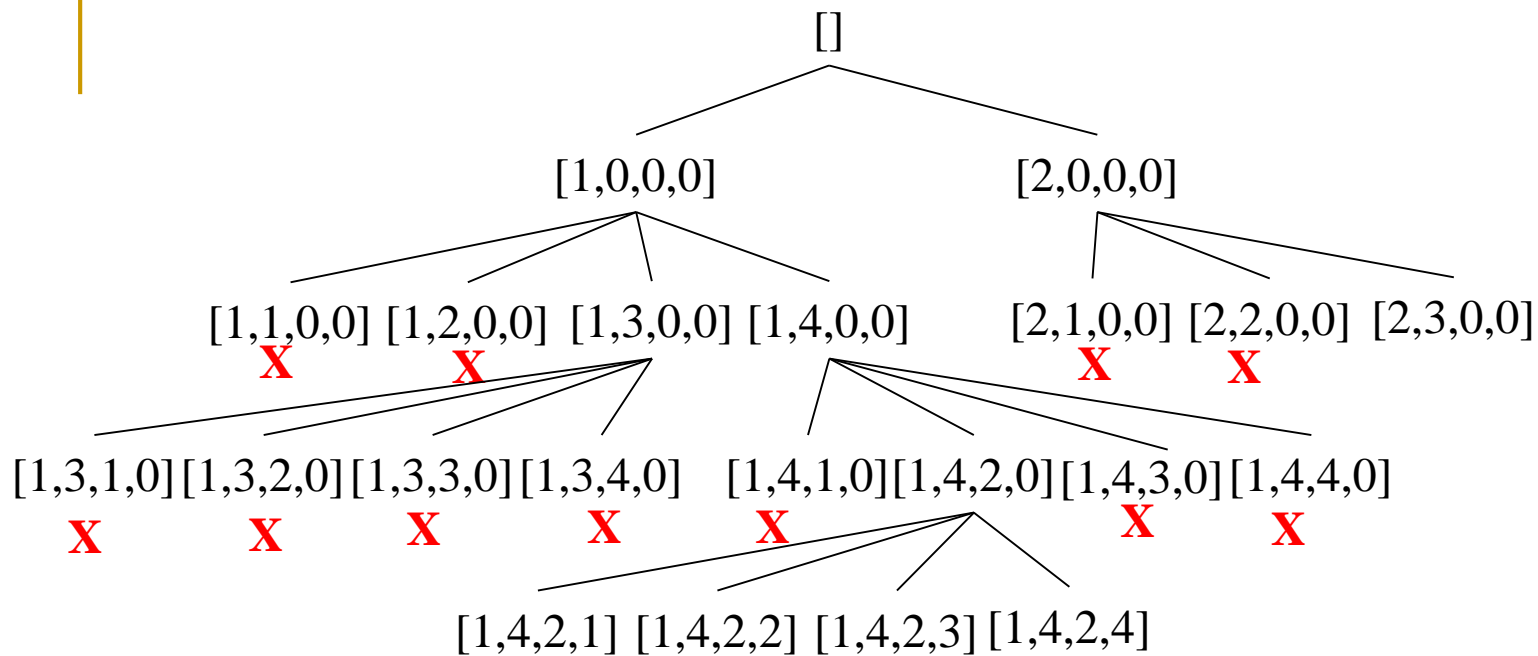
	<b>R</b>		
<b>R</b>			



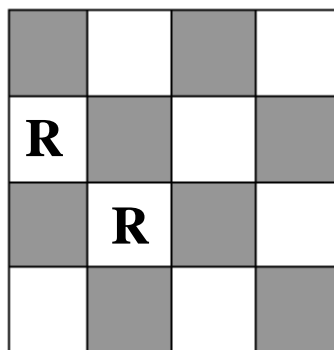
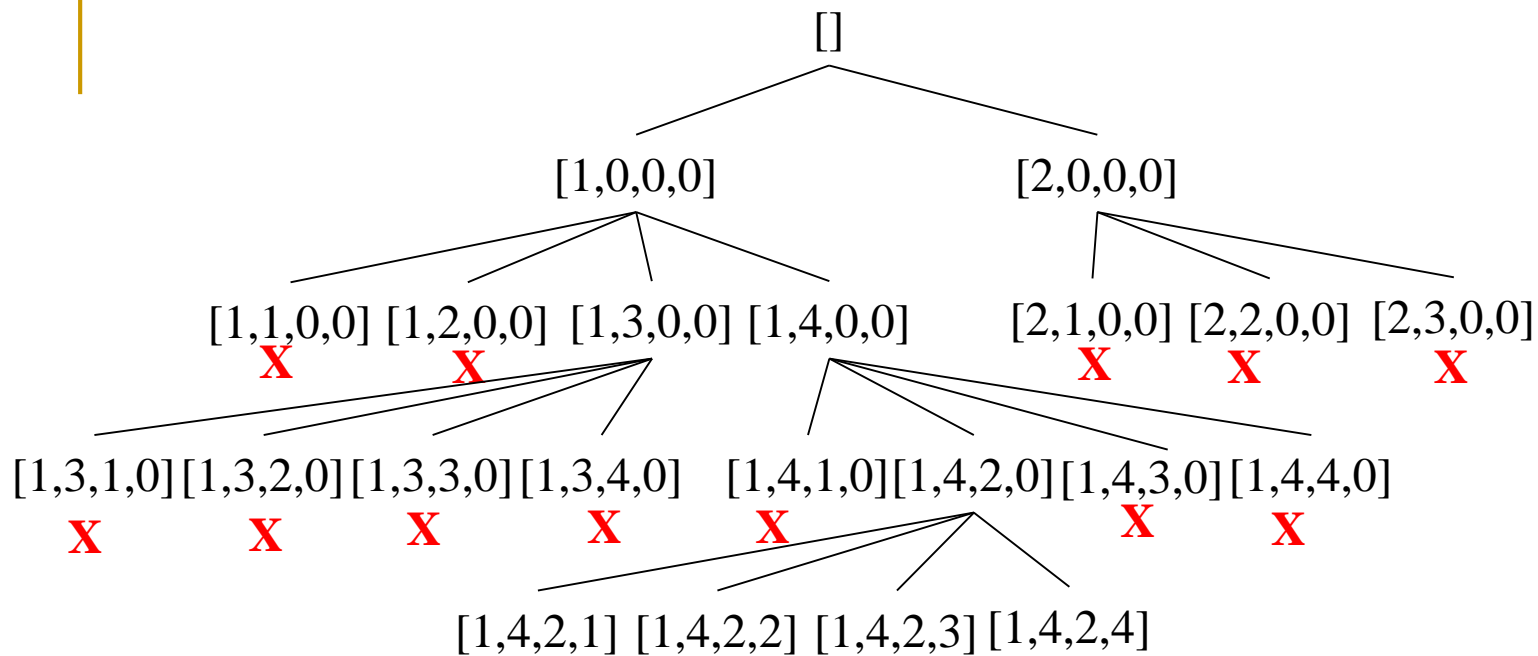
<b>R</b>	<b>R</b>		



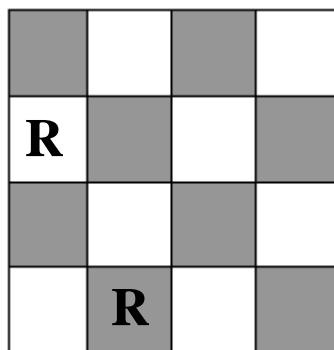
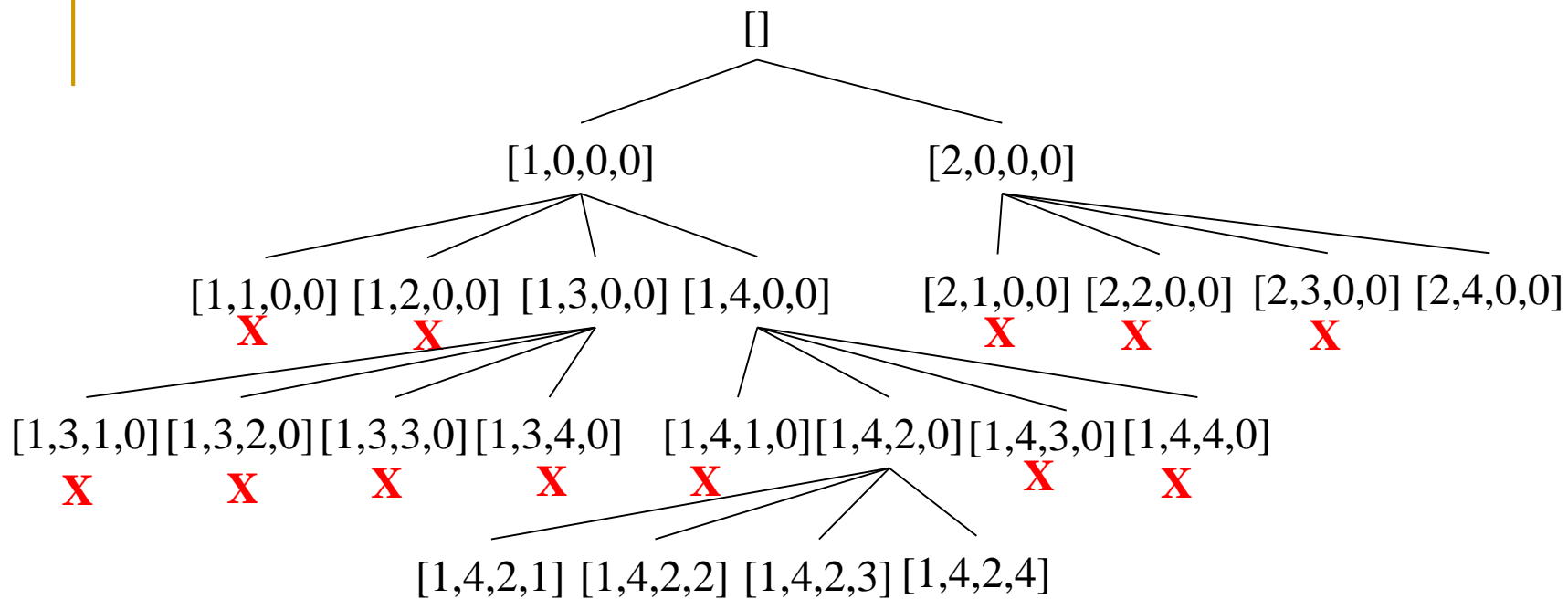
R	R		

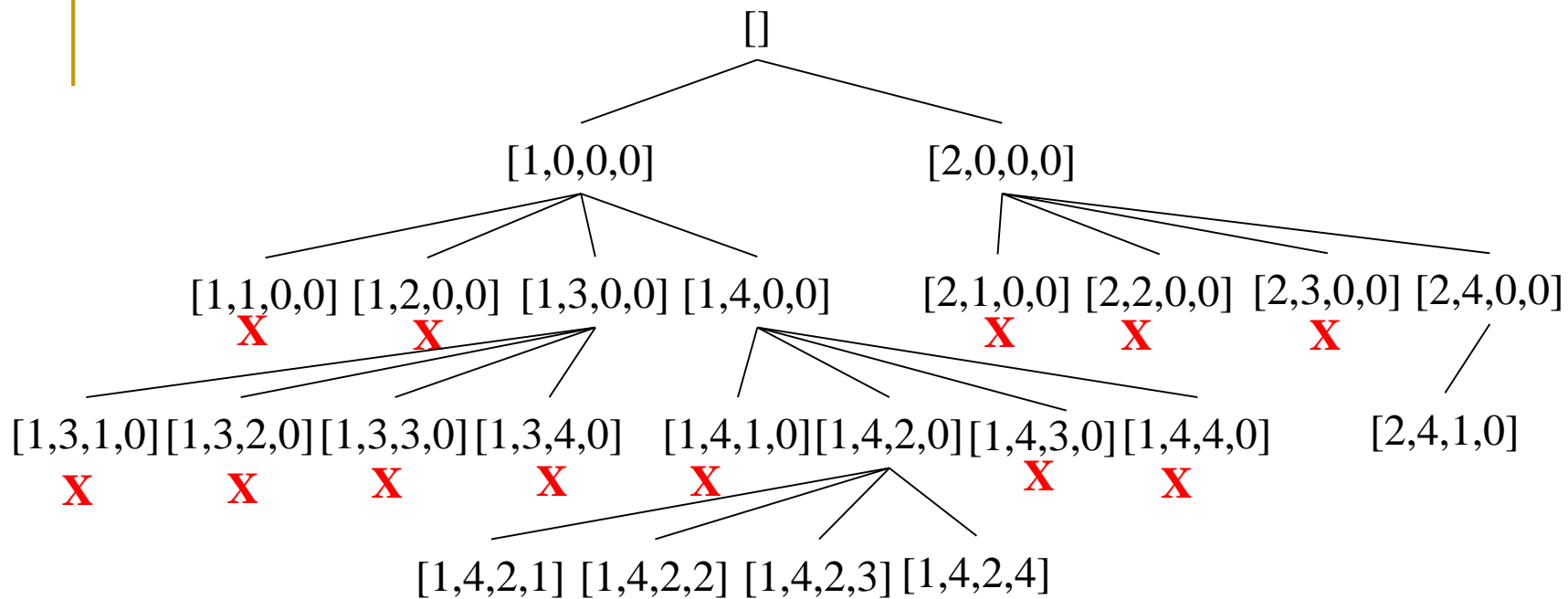


<b>R</b>			
	<b>R</b>		

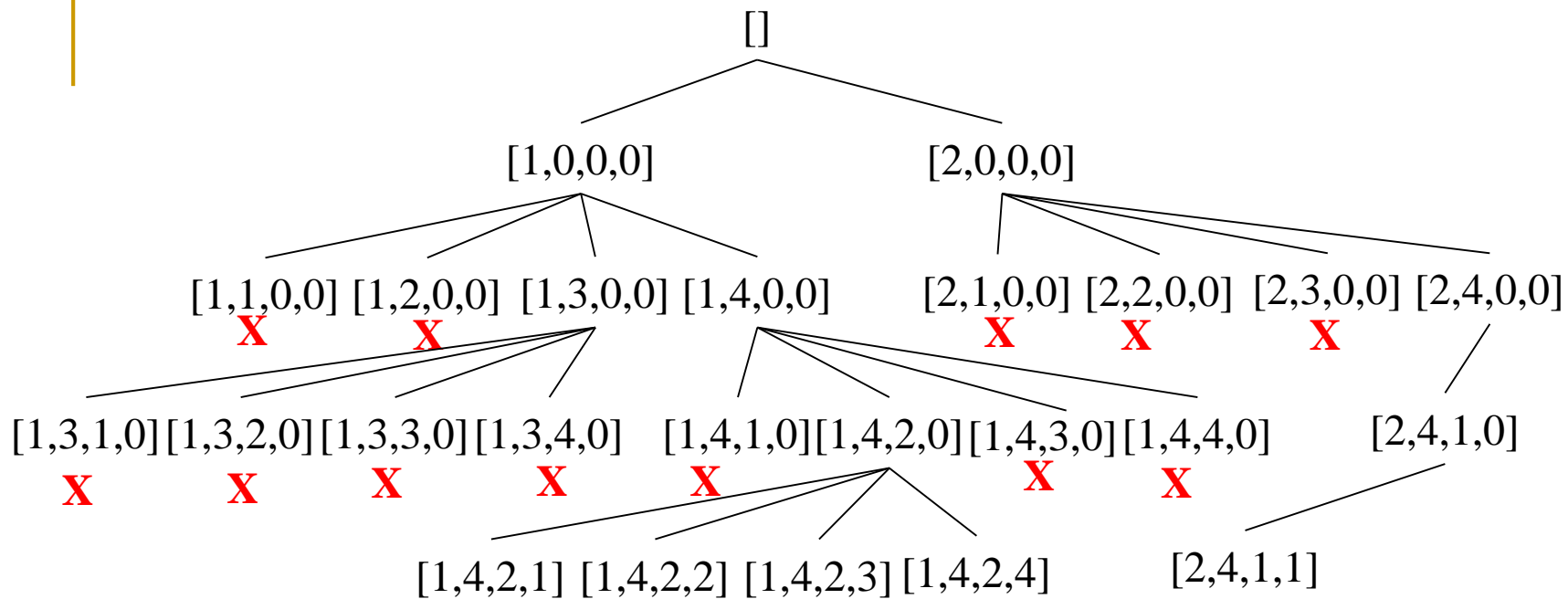




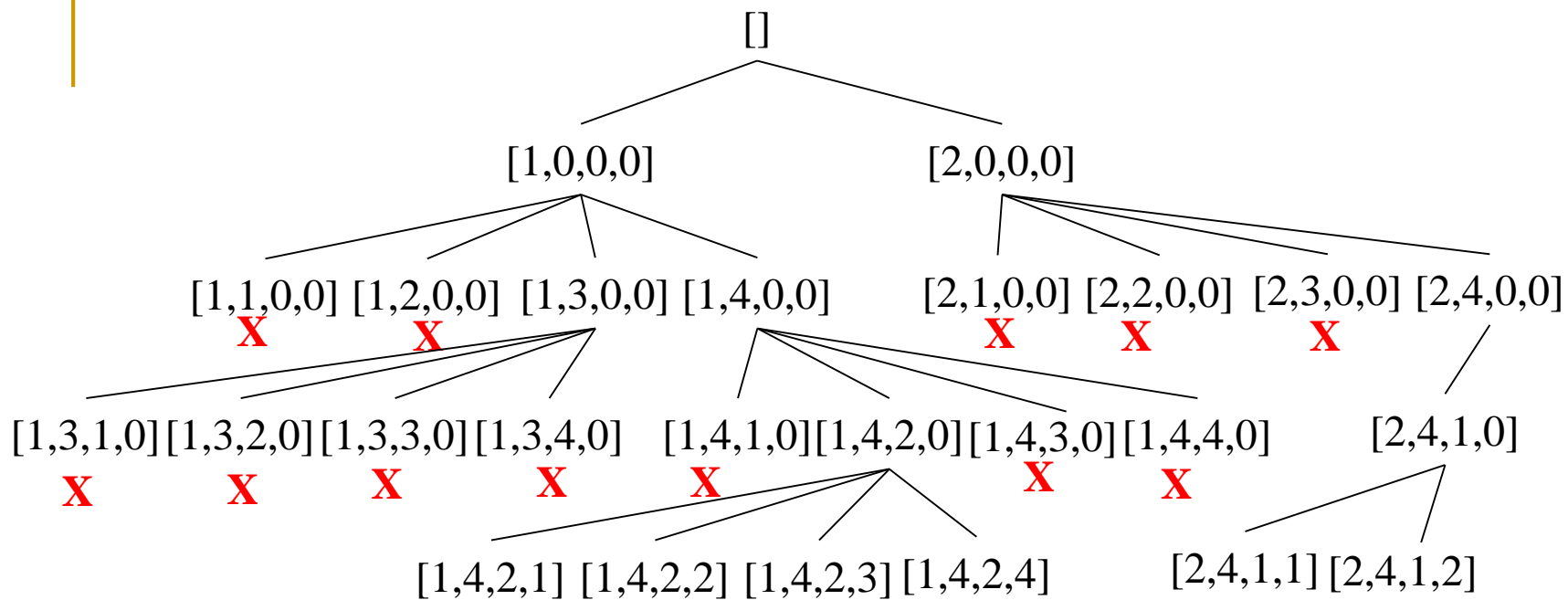




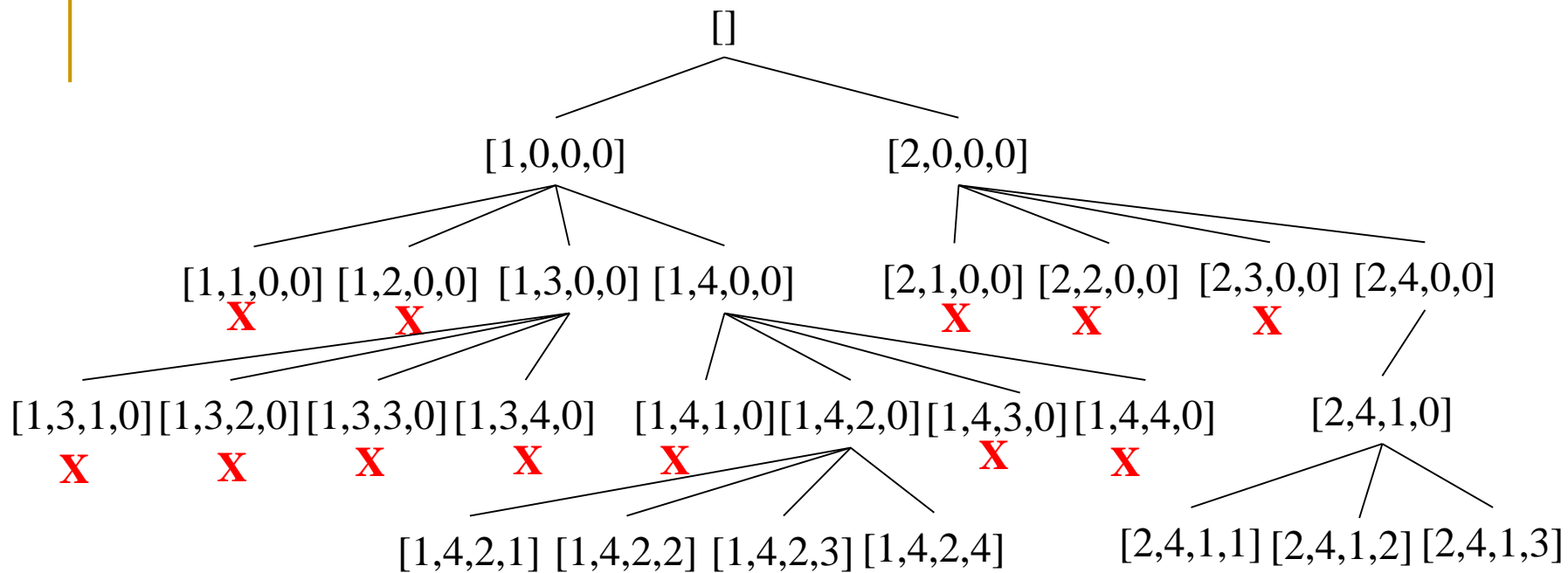
		R	
R			
	R		



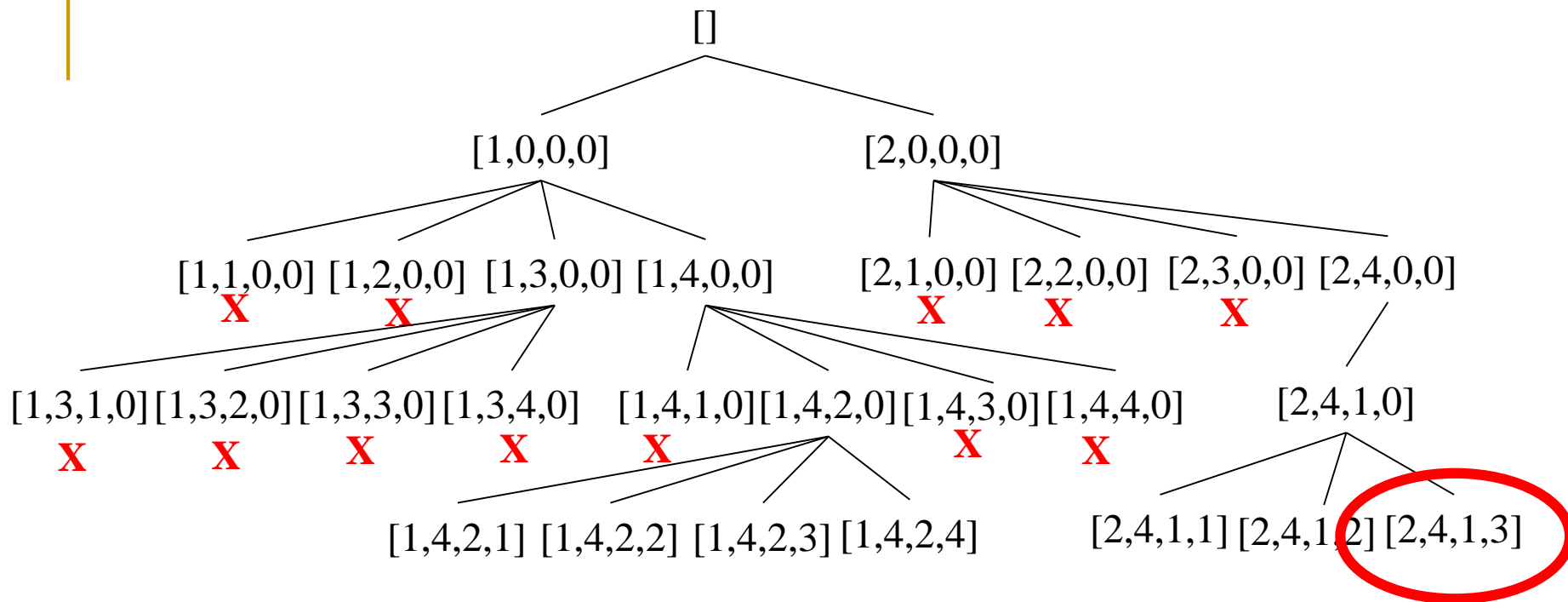
		R	R
R			
	R		



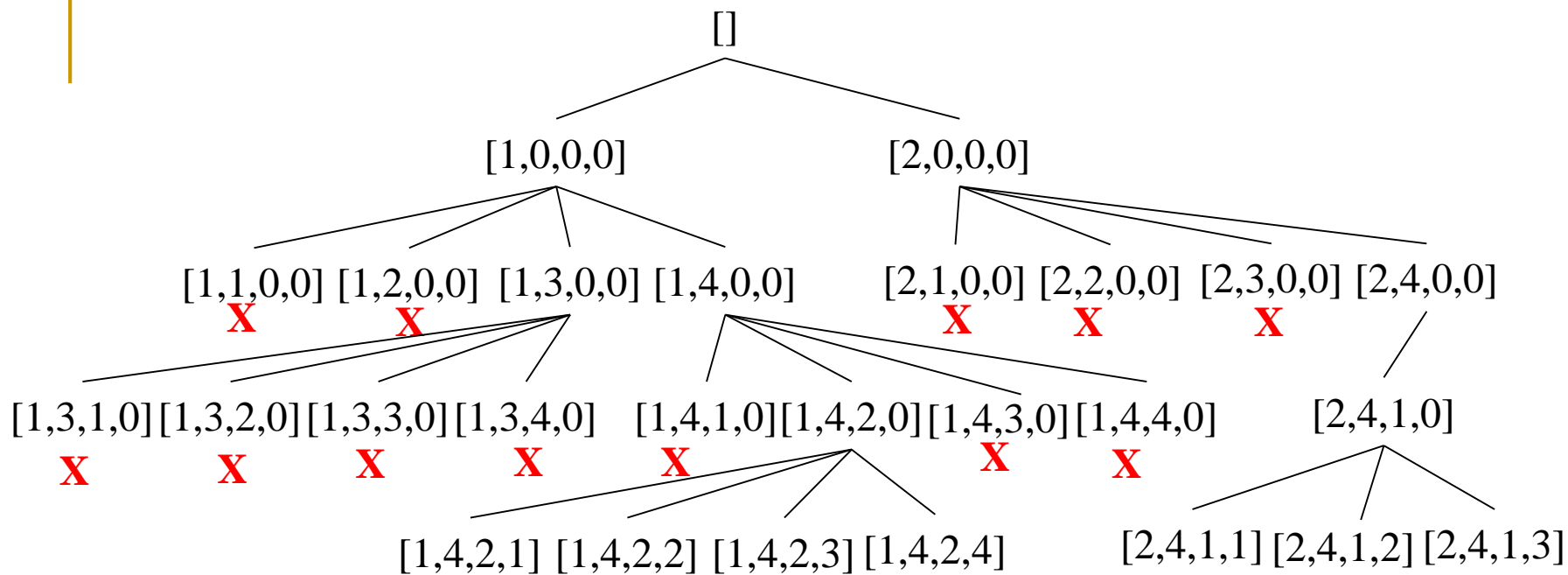
		R	
R			R
	R		



		R	
R			
			R
	R		



		R	
R			
			R
	R		



**Solução:**  $[2,4,1,3]$

		R	
R			
			R
	R		

# Backtracking – Algoritmo Genérico

**Algoritmo** Backtrack(x):

**Entrada:** uma instância x de um problema difícil

**Saída:** uma solução para x ou “sem solução” se nenhuma existir

$F \leftarrow \{(X,0)\}$

**Enquanto** ! Vazio(F) **faça**

    Retire de F uma configuração (x,y) //poderia ter prioridade

    Expanda(x,y), fazendo um pequeno conjunto de escolhas adicionais

    Sejam (x1,y1), (x2,y2), ..., (xk,yk) o conjunto de novas configurações

**Para** cada nova configuração (xi, yi) **faça**

        Verifique consistência de (xi, yi)

**Se** a verificação retorna “solução encontrada” **então**

**Retorne** a solução (xi, yi)

**Se** a verificação retornar “sem saída” **então**

            Descarte a configuração (xi,yi)

**Senão**

$F \leftarrow F \cup \{(xi, yi)\}$

**FimEnquanto**

**Retorne** “sem solução”



# Backtracking

- É eficiente para problemas de decisão, mas não foi planejado para problemas de otimização
- Ele pára quando encontra uma solução
- Podemos estende-lo para trabalhar com um problema de otimização
- Dessa modificação obtemos o padrão de algoritmo chamado de *branch-and-bound*

# Bibliografia

- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.; (2002). Algoritmos –Teoria e Prática. Tradução da 2ª edição americana. Rio de Janeiro. Editora Campus
- TAMASSIA, ROBERTO; GOODRICH, MICHAEL T. (2004). Projeto de Algoritmos -Fundamentos, Análise e Exemplos da Internet
- ZIVIANI, N. (2007). Projeto e Algoritmos com implementações em Java e C++. São Paulo. Editora Thomson