

# Busca em Ambientes Complexos

Profa. Mercedes Gonzales  
Márquez

---

# Tópicos

- Problemas de busca e otimização locais
  - Busca de subida de encosta (hill climbing)
  - Têmpera Simulada
  - Busca em feixe local
  - Algoritmos Genéticos

# Busca de têmpera simulada (simulated annealing)

- Em metalurgia a têmpera é o processo usado para temperar ou endurecer metais e vidro aquecendo-os a alta temperatura e depois esfriando-os gradualmente, permitindo assim que o material alcance um estado de baixa energia. O processo começa em uma alta temperatura e prossegue com um resfriamento até atingir uma estabilidade.
- O algoritmo têmpera simulada permite algumas escolhas “ruins” para escapar de máximos locais. Mas vai decrescendo o número de escolhas ruins ao longo do tempo

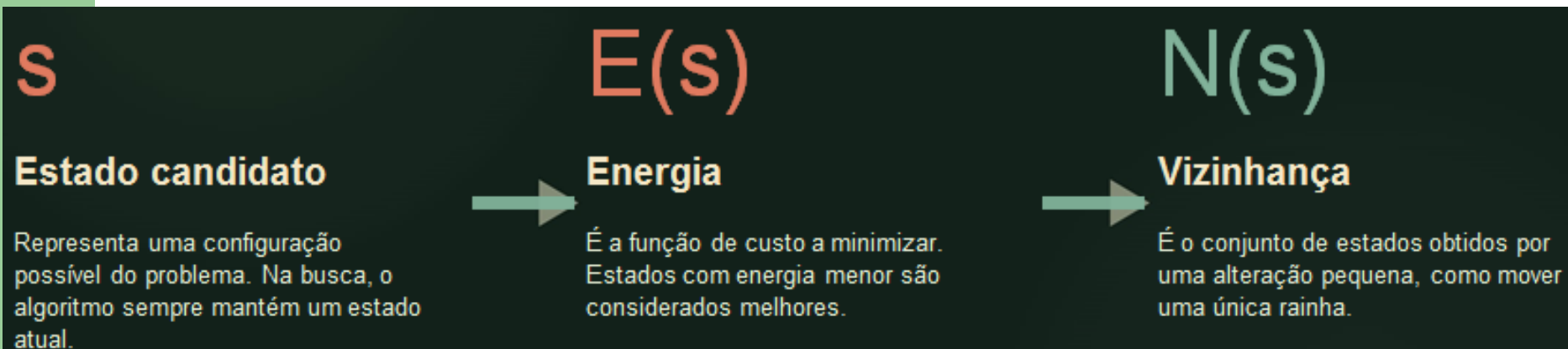
# Busca de t mpera simulada (simulated annealing)

- O algoritmo   similar a subida de encosta, por m, em vez de escolher o melhor movimento, ele escolhe um movimento aleat rio. Se o movimento melhorar a situa o, ele sempre ser  aceito. Caso contr rio, o algoritmo aceitar  o movimento com alguma probabilidade menor que 1. A probabilidade   reduzida exponencialmente com a “m  qualidade” do movimento ou   medida que a “temperatura”  $T$    reduzida.
- Movimentos “ruins” tem a probabilidade de serem permitidos no in cio, quando  $T$  estiver alto, e se tornam mais improv veis conforme  $T$  diminui.

# Busca de t mpera simulada (simulated annealing)



# Busca de t mpera simulada : Estado, Energia e Vizinha a



- No exemplo das 8-rainhas

Estado	Energia	Vizinho
vetor $[r_1, \dots, r_8]$ , com uma rainha por coluna.	$h$ � o n�mero de pares de rainhas que se atacam.	mover uma rainha para outra linha na mesma coluna.

# Busca de t mpera simulada : Regra de Aceita o

- A t mpera simulada sempre favorece solu es melhores, mas permite aceitar piores com uma probabilidade que diminui quando a piora aumenta ou quando a temperatura cai.

MOVIMENTO PIOR

$$P = e^{-\Delta E/T}$$

$$\Delta E = E(\text{novo}) - E(\text{atual})$$

Em problemas de minimiza o, energia menor significa solu o melhor. Nas 8 rainhas, usaremos energia = h.

↓	$\Delta E < 0$ o vizinho melhora	Aceitar o movimento, pois a energia diminui.
=	$\Delta E = 0$ o vizinho empata	Aceitar ou sortear, conforme a implementa�o adotada.
↑	$\Delta E > 0$ o vizinho piora	Aceitar com probabilidade $P = e^{-\Delta E/T}$

# Busca de t mpera simulada para problema 8-rainhas

A mesma fun o de avalia o usada no hill climbing aparece aqui como energia: menor  $h$  significa menos conflitos, mas o algoritmo pode aceitar pioras tempor rias

Estado	Um vetor de oito n�meros, sem precisar testar linhas vazias ou colunas repetidas.
Energia	$E(s)=h(s)$ , o n�mero de pares de rainhas que se atacam na mesma linha ou diagonal.
Vizinho	Escolhe-se uma coluna e uma nova linha. Existem $8 \times 7 = 56$ movimentos poss�veis.
Amostra	Em vez de examinar os 56 a cada itera�o, a t�mpera simulada sorteia um candidato e decide pela regra probabil�stica.

$h(s)$	N�mero de pares de rainhas que se atacam. O objetivo � minimizar at� $h=0$ .
$\Delta E$	Diferen�a entre a energia do candidato e a energia atual. Valor negativo � melhora.

$$P = e^{-\Delta E/T}$$

Se o movimento piora a solu o, ele ainda pode ser aceito quando  $u \leq P$ .

# Busca de t mpera simulada : Algoritmo para problema 8-rainhas

No problema das 8 rainhas, a t mpera simulada n o avalia todos os sucessores a cada passo: ela sorteia um vizinho, calcula a nova energia e decide aceitar ou rejeitar probabilisticamente

```
s ← [4,5,4,3,4,5,5,4]
T ← 8,0 // temperatura inicial
enquanto h(s) > 0 e T > ε:
    sortear uma coluna c
    sortear uma nova linha r
    s' ← mover rainha de c para r
    ΔE ← h(s') - h(s)
    se ΔE ≤ 0: aceitar s'
    sen o:
        P ← exp(-ΔE/T)
        u ← n mero aleat rio em [0,1]
        se u ≤ P: aceitar s'
    T ← 0,92 · T
```

# Busca de t mpera simulada : Regra de aceita o

## Por que aceitar pioras?

- A t mpera simulada evita ficar presa em m nimos locais.
- Uma busca puramente gulosa rejeita qualquer movimento que aumente o custo. Isso pode bloquear a busca em uma solu o que   boa apenas localmente. A probabilidade de aceita o permite aceitar algumas pioras controladas, atravessando regi es temporariamente ruins para alcan ar solu es melhores depois.

# Busca de t mpera simulada : Regra de aceita o

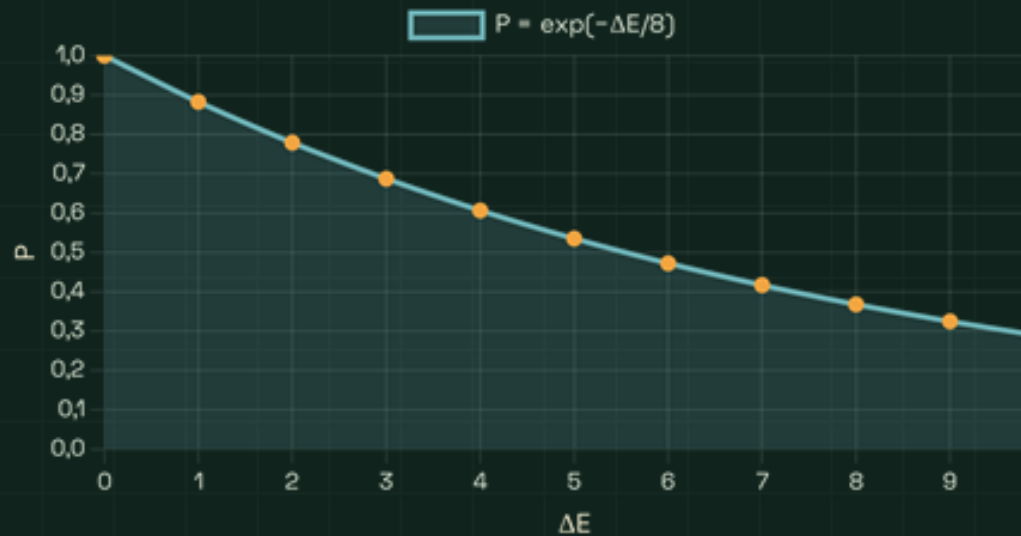
- Quando  $\Delta E$  aumenta,  $P$  cai: Com a temperatura fixa, uma piora maior torna o expoente  $-\Delta E/T$  mais negativo; por isso a aceita o cai de forma exponencial.

$$P = e^{-\Delta E/8}$$

$\Delta E$	Interpreta�o	P aproximada
1	piora pequena	0,882
2	piora moderada	0,779
5	piora relevante	0,535
10	piora grande	0,287

## Decaimento exponencial para $T = 8$

$P = \exp(-\Delta E/8)$ , considerando apenas movimentos piores:  $\Delta E > 0$



# Busca de t mpera simulada : Regra de aceita o

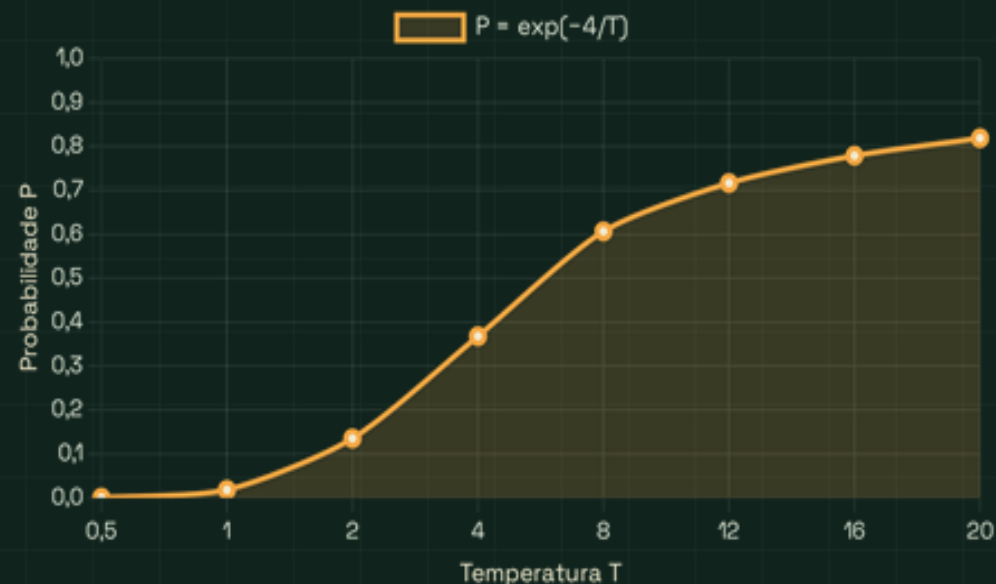
- Quando T diminui, P cai: Com a piora fixa, o resfriamento torna a aceita o cada vez menos prov vel

$$\Delta E = 4 \Rightarrow P = e^{-4/T}$$

Mantendo a mesma piora, a temperatura funciona como um **controle de toler ncia**. Temperaturas altas suavizam a penaliza o; temperaturas baixas tornam o expoente muito negativo.

Temperatura T	C�culo	P aproximada
20	$e^{-4/20}$	0,819
8	$e^{-4/8}$	0,607
2	$e^{-4/2}$	0,135
0,5	$e^{-4/0,5}$	0,0003

Curva de aceita o para uma piora de  $\Delta E = 4$

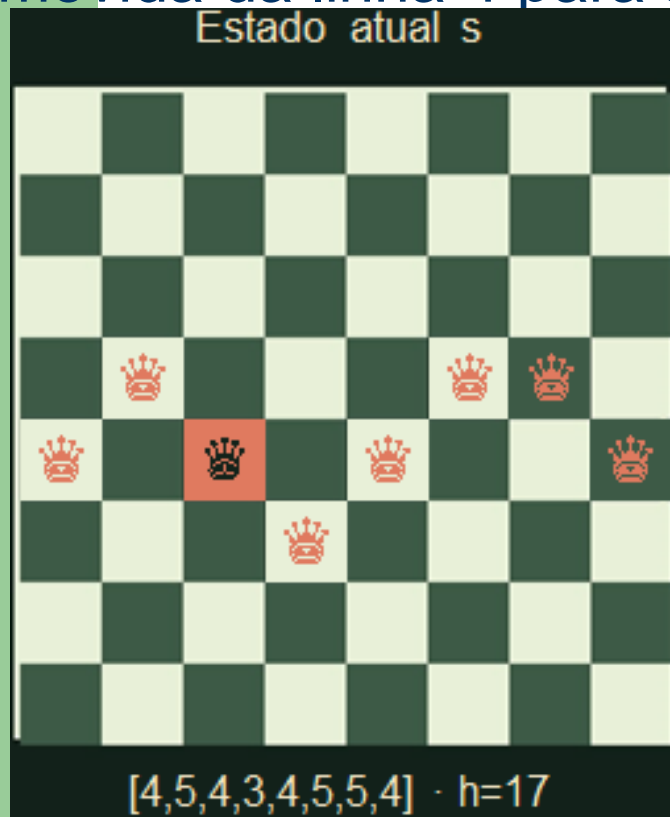


**Leitura:** no in cio quente, aceitar uma piora ainda   plaus vel; ao esfriar, a busca se aproxima de uma estrat gia gulosa.

# Problema 8-rainhas

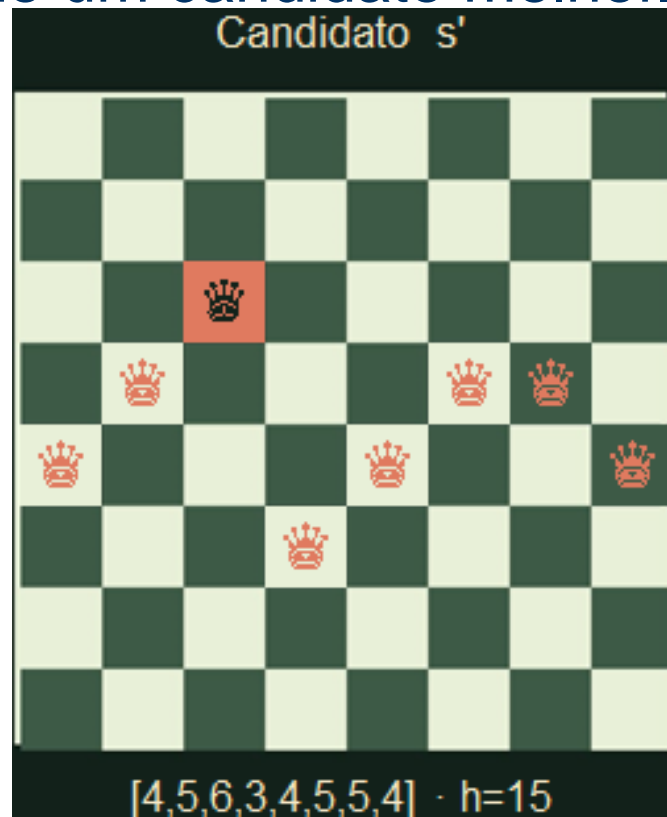
## Passo 1: sorteia um vizinho e calcula $\Delta E$

Começo em  $h=17$ . No primeiro sorteio, a rainha da coluna 3 é movida da linha 4 para a linha 6, formando um candidato melhor.



$$\begin{aligned}c3: 4 &\rightarrow 6 \\ h(s') &= 15 \\ \Delta E &= 15 - 17 = -2\end{aligned}$$

Como  $\Delta E \leq 0$ ,  
o candidato  
reduz conflitos  
e é aceito sem  
depender de  
probabilidade



# Problema 8-rainhas:

## Primeiros passos: a energia cai de 17 para 3

Passo	T	Movimento	$h \rightarrow h'$	$\Delta E$	$P_{\text{acet.}}$	u	Decisão
1	8,000	c3: 4 $\rightarrow$ 6	17 $\rightarrow$ 15	-2	1,000*	0,8474	aceita
2	7,360	c2: 5 $\rightarrow$ 3	15 $\rightarrow$ 12	-3	1,000*	0,1179	aceita
3	6,771	c8: 4 $\rightarrow$ 5	12 $\rightarrow$ 11	-1	1,000*	0,6516	aceita
4	6,229	c4: 3 $\rightarrow$ 1	11 $\rightarrow$ 11	0	1,000	0,4879	aceita
5	5,731	c7: 5 $\rightarrow$ 4	11 $\rightarrow$ 14	+3	0,5925	0,6074	rejeita
6	5,273	c1: 4 $\rightarrow$ 7	11 $\rightarrow$ 7	-4	1,000*	0,4454	aceita
7	4,851	c4: 1 $\rightarrow$ 6	7 $\rightarrow$ 6	-1	1,000*	0,9453	aceita
8	4,463	c6: 5 $\rightarrow$ 1	6 $\rightarrow$ 3	-3	1,000*	0,0223	aceita

Após o passo 8: Estado [7,3,6,6,4,1,5,5] e energia  $h=3$

# Problema 8-rainhas

## O ponto-chave: aceitar algumas pioras

Passo	T	$h \rightarrow h'$	$\Delta E$	P	u	Decisão
5	5,731	11 $\rightarrow$ 14	+3	0,5925	0,6074	rejeita: $u > P$
9	4,106	3 $\rightarrow$ 6	+3	0,4816	0,6865	rejeita: $u > P$
12	3,197	2 $\rightarrow$ 4	+2	0,5350	0,2331	aceita: $u \leq P$
13	2,941	4 $\rightarrow$ 6	+2	0,5066	0,2188	aceita: $u \leq P$

**Interpretação:** nos passos 12 e 13, a busca deliberadamente sai de uma região com  $h=2$  e passa por  $h=4$  e  $h=6$ . Essa liberdade temporária é o mecanismo que reduz o risco de ficar presa cedo demais

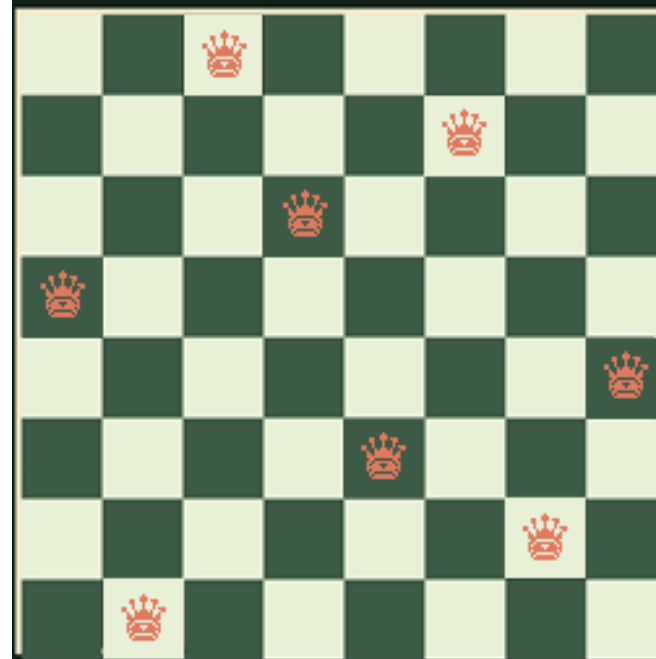
# Problema 8-rainhas

## Resultado: solução encontrada com $h=0$

### Marcos da execução

Momento	h	Estado
Inicial	17	[4,5,4,3,4,5,5,4]
Após passo 8	3	[7,3,6,6,4,1,5,5]
Após passo 11	2	[7,3,6,8,4,1,7,5]
Piora aceita no passo 12	4	[7,3,6,8,4,1,7,6]
Piora aceita no passo 13	6	[7,3,6,6,4,1,7,6]
Último passo aceito, 102	0	[5,1,8,6,3,7,2,4]

### Tabuleiro final



- A execução não foi uma descida monotônica. A têmpera simulada combina descidas locais com aceitação controlada de pioras. Essa combinação amplia a exploração no início e concentra a busca quando a temperatura já está baixa.

# Busca em feixe local

- Guarda na memória um número  $k$  de nós/estados gerados aleatoriamente.
- Em cada passo são gerados todos os sucessores de todos os  $k$  estados. Se qualquer um deles for o objetivo o algoritmo para. Caso contrário ele selecionará os  $k$  melhores sucessores a partir da lista completa e repetirá o procedimento.

# Busca em feixe local

- O parâmetro  $k$  controla exploração
- Em feixe local,  $k$  define quantos estados sobrevivem a cada iteração: quanto maior o feixe, maior a diversidade explorada e maior o custo.

$k = 1$

## Busca quase linear

O método se aproxima da subida de encosta, seguindo apenas o melhor caminho local disponível.

Risco: ficar preso rapidamente em um ótimo local.

$k$  moderado

## Equilíbrio prático

Mantém alternativas suficientes para escapar de escolhas ruins sem multiplicar demais as avaliações.

Risco: um  $k$  mal escolhido pode reduzir diversidade ou desperdiçar custo.

$k$  alto

## Exploração ampla

Investiga mais regiões do espaço de busca e reduz dependência de estados iniciais específicos.

Risco: custo computacional elevado por iteração.

# Busca em feixe local: Exemplo simples

maximizar  $f(x) = -(x-7)^2 + 49$

Considere valores inteiros de  $x$  entre 0 e 10. A função cresce quando o estado se aproxima de  $x=7$ , onde ocorre o máximo.

	<i>Manter apenas 2 estados por iteração.</i>	<i>Iteração</i>	<i>Estados</i>		<i>Sucessores avaliados</i>				
<b>k</b>		0	x=1	x=9	→	0:0	2:24	8:48	10:40
<b>N</b>	<i>Gerar vizinhos por <math>x-1</math> e <math>x+1</math>.</i>								
<b>f</b>	<i>Selecionar os sucessores com maior valor de aptidão.</i>	1	x=8	x=10	→	7:49	9:45	9:45	
		2	x=7	x=9	→	6:48	8:48	10:40	

**melhor ponto:  $x=7$ ,  $f(x)=49$**

# Algoritmos Genéticos

- Variante de Busca em Feixe Local estocástica.
- Algoritmos genéticos são métodos de busca inspirados na **seleção natural**: soluções melhores têm maior chance de gerar novas soluções.

Indivíduo

Uma solução candidata dentro da população.

Cromossomo

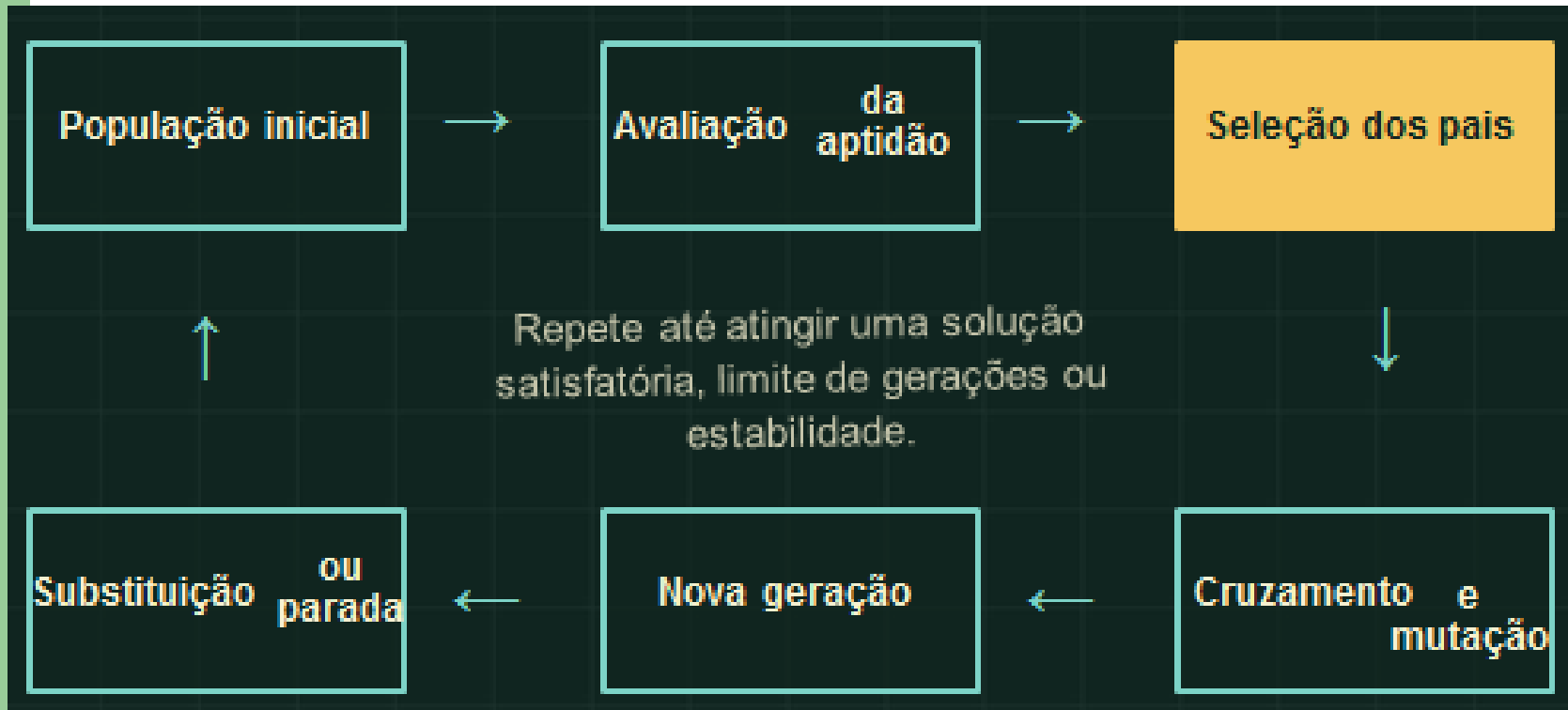
A representação codificada da solução, como bits, números ou permutações.

Aptidão

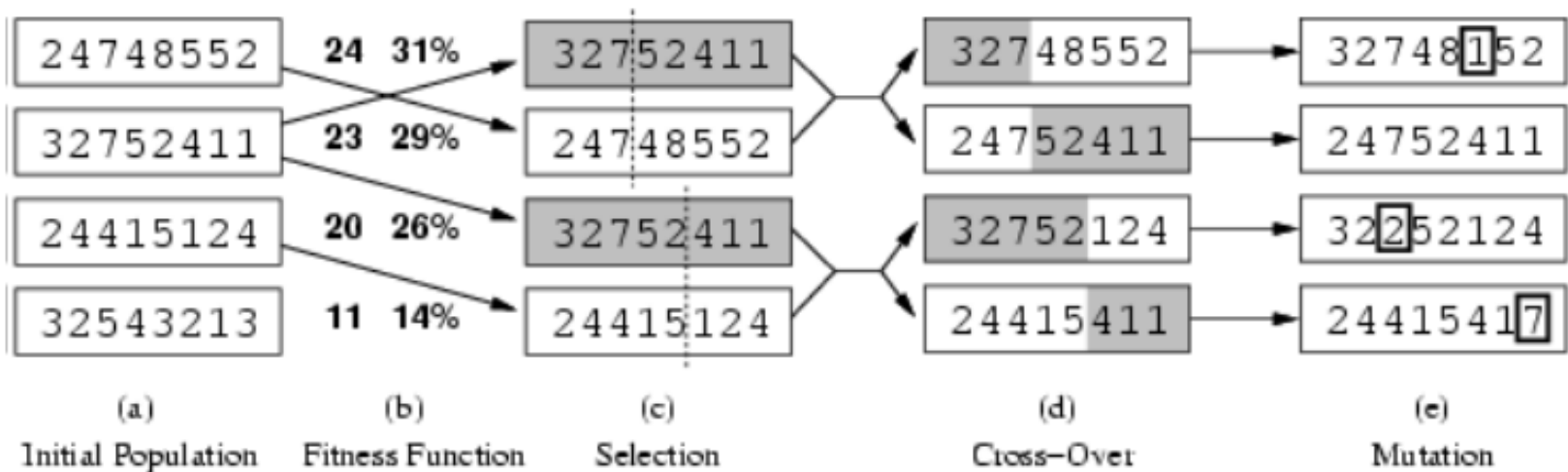
Medida que indica o quanto a solução atende ao objetivo do problema.

# Ciclo de um algoritmo genético

- Uma população evolui por gerações: soluções melhores tendem a **sobreviver** e recombinar características.



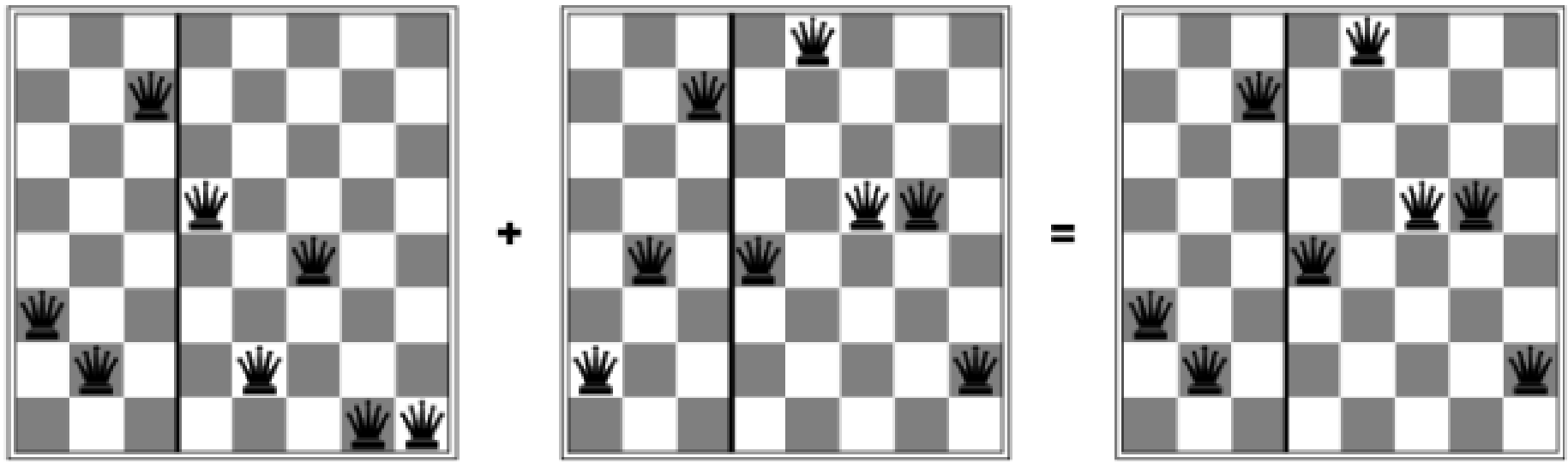
# Algoritmos Genéticos – Problema das 8-rainhas



- Função de fitness: número de pares de rainhas que não estão se atacando (min=0,max=8×7/2=28).  
 $24/(24+23+20+11)=31$   
 $23/(24+23+20+11)=29$ , etc
- Considerando seleção por roleta escolhe-se 4 pares que seria (2,1) e (2,3)


# Algoritmos Genéticos

- Os crossover pode ser significativo se as strings forem significativas.



# Exercício

Considere a função  $\text{fitness} = \sin(\pi x / 256)$ ,  $0 \leq x \leq 255$ . Use Algoritmos Genéticos para encontrar o ponto máximo da função. Use cromossomos binários de 8 dígitos. Crie uma população inicial com 8 indivíduos. Use 7 gerações.

	Cromossomo do Filho	x	Fitness	
Exemplo de população inicial	01011001	89	0.887640	Seleção (roleta) de 4 pares
	11000110	198	0.653173	
	00101001	41	0.482184	
Primeira Geração	10000001	129	0.999925 	<b>Seleção e Cruzamento:</b> 5x8 (Corte 6), 6x4 (Sem Cruz), 4x4 (Corte 1), 2x8 (Corte 7)
	11110111	247	0.110222	
	01011111	95	0.919114	
	10000001	129	0.999925	
	10000010	130	0.999699	

# Exercício – Segunda Geração

ID	Origem	Cromossomos dos Pais	Cromossomo do Filho	x	Fitness	
1	👑 Elite (da Gen 1)	-- N/A --	10000001	129	0.999925 👑	
2	Pares 5x8 F1 (Corte 6)	P1	111101 11	111101   10	246	0.122411
		P2	100000 10			
3	Pares 5x8 F2 (Corte 6) + MUT(5)	P1	100000 10	10000 1 11	135	0.996313
		P2	111101 11			
4	Pares 6x4 F1 (Sem Cruz)	P1	01011111	01011111	95	0.919114
		P2	10000001			
5	Pares 6x4 F2 (Sem Cruz) + MUT(2)	P1	10000001	10 1 00001	161	0.919114
		P2	01011111			
6	Pares 4x4 F1 (Corte 1)	P1	1 0000001	1   0000001	129	0.999925
		P2	1 0000001			
7	Pares 4x4 F2 (Corte 1) + MUT(0,3)	P1	1 0000001	0 00 1 00 1 1	19	0.231058
		P2	1 0000001			
8	Pares 2x8 F1 (Corte 7)	P1	1100011 0	1100011   0	198	0.653173
		P2	1000001 0			

Seleção (roleta)  
de 4 pares

**5x1** (Corte 1),  
**1x3** (Corte 1),  
**5x8** (Sem Cruz),  
**5x4** (Corte 1)

# Exercício – Terceira Geração

ID	Origem	Cromossomos dos Pais	Cromossomo do Filho	x	Fitness	
1	👑 Elite (da Gen 2)	-- N/A --	10000001	129	0.999925 👑	
2	Pares 5x1 F1 (Corte 1) + MUT(2)	P1	1 0100001	10 1 00001	161	0.919114
		P2	1 0000001			
3	Pares 5x1 F2 (Corte 1)	P1	1 0000001	1   0100001	161	0.919114
		P2	1 0100001			
4	Pares 1x3 F1 (Corte 1)	P1	1 0000001	1   0000111	135	0.996313
		P2	1 0000111			
5	Pares 1x3 F2 (Corte 1)	P1	1 0000111	1   0000001	129	0.999925
		P2	1 0000001			
6	Pares 5x8 F1 (Sem Cruz)	P1	10100001	10100001	161	0.919114
		P2	11000110			
7	Pares 5x8 F2 (Sem Cruz)	P1	11000110	11000110	198	0.653173
		P2	10100001			
8	Pares 5x4 F1 (Corte 1)	P1	1 0100001	1   1011111	223	0.393992
		P2	0 1011111			

Seleção (roleta)  
de 4 pares

**7x7** (Corte 1),  
**2x1** (Corte 3),  
**1x8** (Corte 1),  
**2x7** (Corte 3)

# Exercício – Quarta Geração

ID	Origem	Cromossomos dos Pais	Cromossomo do Filho	x	Fitness	
1	👑 Elite (da Gen 3)	-- N/A --	10000001	129	0.999925 👑	
2	Pares 7x7 F1 (Corte 1)	P1	1 1000110	1   1000110	198	0.653173
		P2	1 1000110			
3	Pares 7x7 F2 (Corte 1)	P1	1 1000110	1   1000110	198	0.653173
		P2	1 1000110			
4	Pares 2x1 F1 (Corte 3) + MUT(1)	P1	101 00001	1 1   100001	225	0.371317
		P2	100 00001			
5	Pares 2x1 F2 (Corte 3) + MUT(5)	P1	100 00001	10000   1   01	133	0.998118
		P2	101 00001			
6	Pares 1x8 F1 (Corte 1)	P1	1 0000001	1   1011111	223	0.393992
		P2	1 1011111			
7	Pares 1x8 F2 (Corte 1) + MUT(3)	P1	1 1011111	100   1   0001	145	0.978317
		P2	1 0000001			
8	Pares 2x7 F1 (Corte 3)	P1	101 00001	101   00110	166	0.893224
		P2	110 00110			

Seleção (roleta)  
de 4 pares

- 1x8 (Sem Cruz),
- 6x2 (Corte 6),
- 8x5 (Corte 5),
- 1x7 (Corte 1)

# Exercício – Sétima Geração

ID	Origem	Cromossomos dos Pai	Cromossomo do Filho	x	Fitness
1	👑 Elite (da Gen 6)	-- N/A --	10000001	129	0.999925 👑
2	Pares 8x6 F1 (Sem Cruz)	P1: 10010001 P2: 10100000	10010001	145	0.978317
3	Pares 8x6 F2 (Sem Cruz) + MUT(0)	P1: 10100000 P2: 10010001	10 0 00000	128	1.000000
4	Pares 7x5 F1 (Corte 7) + MUT(0)	P1: 1001010 1 P2: 1010011 1	0 0010101	21	0.254866
5	Pares 7x5 F2 (Corte 7) + MUT(3)	P1: 1010011 1 P2: 1001010 1	101 1 0111	183	0.780737
6	Pares 5x5 F1 (Sem Cruz)	P1: 10100111 P2: 10100111	10100111	167	0.887640
7	Pares 5x5 F2 (Sem Cruz)	P1: 10100111 P2: 10100111	10100111	167	0.887640
8	Pares 1x6 F1 (Corte 1) + MUT(1)	P1: 1 0000001 P2: 1 0100000	1 1 100000	224	0.382683

O algoritmo atingiu o **ótimo global perfeito** (x=128) exatamente na Geração 7. O fitness alcançou o valor máximo teórico de 1.000000.

# Exemplo completo das 8-rainhas

População de 4 indivíduos que geram 4 indivíduos em cada geração.

# População Inicial e Avaliação

Ind.	Cromossomo	Conflitos	Aptidão
P1	[1,5,8,6,3,7,2,2]	2	26
P2	[4,2,7,3,6,8,5,2]	2	26
P3	[2,7,4,1,8,3,6,5]	8	20
P4	[1,2,3,4,5,6,7,8]	28	0

# Seleção e Cruzamento geram 4 filhos

Selecionamos os dois pais de maior aptidão e usamos 2 pontos de corte para produzir uma população candidata com quatro descendentes.

Filho	Corte	Composição	Cromossomo resultante	Aptidão
F1	após col. 4	P1 nas col. 1–4 + P2 nas col. 5–8	[1,5,8,6,6,8,5,2]	22
F2	após col. 4	P2 nas col. 1–4 + P1 nas col. 5–8	[4,2,7,3,3,7,2,2]	22
F3	após col. 6	P1 nas col. 1–6 + P2 nas col. 7–8	[1,5,8,6,3,7,5,2]	25
F4	após col. 6	P2 nas col. 1–6 + P1 nas col. 7–8	[4,2,7,3,6,8,2,2]	24

# Mutação pontual nos quatro descendentes

Depois do cruzamento, cada filho pode sofrer uma mutação pequena. Aqui, cada linha altera apenas um gene do próprio descendente.

Filho	Antes da mutação	Gene alterado	Depois da mutação	Aptidão
F1	[1,5,8,6,6,8,5,2]	col. 5: 6→3	M1=[1,5,8,6,3,8,5,2]	23
F2	[4,2,7,3,3,7,2,2]	col. 8: 2→4	M2=[4,2,7,3,3,7,2,4]	24
F3	[1,5,8,6,3,7,5,2]	col. 8: 2→4	M3=[1,5,8,6,3,7,5,4]	25
F4	[4,2,7,3,6,8,2,2]	col. 8: 2→4	M4=[4,2,7,3,6,8,2,4]	26

# A população inteira evolui com ciclo completo

Ger.	Indivíduo 1	Indivíduo 2	Indivíduo 3	Indivíduo 4
G0	P1 [1,5,8,6,3,7,2,2] fit 26	P2 [4,2,7,3,6,8,5,2] fit 26	P3 [2,7,4,1,8,3,6,5] fit 20	P4 [1,2,3,4,5,6,7,8] fit 0
G1	M1 [1,5,8,6,3,8,5,2] P1/P2: cruz. + mut. fit 23	M2 [4,2,7,3,3,7,2,4] P2/P1: cruz. + mut. fit 24	M3 [1,5,8,6,3,7,5,4] P1/P2: cruz. + mut. fit 25	M4 [4,2,7,3,6,8,2,4] P2/P1: cruz. + mut. fit 26
G2	Q1 [1,5,8,6,3,8,2,5] M3→M4 c5; col8 4→5 fit 25	Q2 [3,2,7,3,6,7,5,4] M4→M3 c5; col1 4→3 fit 23	Q3 [1,5,8,6,3,8,2,4] M3→M4 c4; col5 6→3 fit 26	Q4 [4,2,7,3,3,7,5,1] M4→M3 c4; col8 4→1 fit 25
G3	R1 [1,5,8,6,3,7,2,4] Q1→Q3 c5; col8 8→7 fit 28	R2 [1,5,8,6,3,7,2,5] Q3→Q1 c5; col8 8→7 fit 26	R3 [1,5,8,6,3,8,2,5] Q1→Q3 c4; col8 4→5 fit 25	R4 [1,5,7,6,3,8,2,5] Q3→Q1 c4; col3 8→7 fit 25

# Solução válida das 8 rainhas

tabuleiro resultante



An 8x8 chessboard with columns labeled c1 to c8 and rows labeled 1 to 8. Eight yellow queen pieces are placed on the board at the following positions: (1,1), (2,7), (3,5), (4,8), (5,2), (6,4), (7,6), and (8,3). Each queen is highlighted with a white border.

	c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7	c8
1	♛							
2							♛	
3					♛			
4								♛
5		♛						
6				♛				
7						♛		
8			♛					

vetor

[1,5,8,6,3,7,2,4]