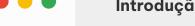
Busca de Matrizes MDS de baixo custo com algoritmo genético

Tópicos em Otimização Combinatória (Equipe 8)

Giovana Kerche Bonás (RA:216832) Henrique Finger Zimerman (RA:217771)







Matrizes MDS

- Uso em algoritmos criptográficos;
- O que são matrizes MDS?
- Desafio de complexidade;
- Como esse problema é abordado hoje?

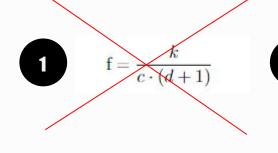
$$A = egin{bmatrix} a & b & c \ d & e & f \ g & h & i \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} a & c \\ g & i \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b & c \\ h & i \end{bmatrix} \begin{bmatrix} d & e \\ g & h \end{bmatrix} \begin{bmatrix} d & f \\ g & i \end{bmatrix} \begin{bmatrix} e & f \\ h & i \end{bmatrix}$$
$$\begin{bmatrix} a & b \\ g & h \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b & c \\ e & f \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a & c \\ d & f \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a & b \\ d & e \end{bmatrix}$$



Próprios elementos da matriz;

Funções objetivos



Minimizar c e d

- c é o custo da matriz
- d é a distância da matriz para uma MDS

$$f = \begin{cases} k_1/(1+c+k_3 \cdot d) & d > 0 \\ k_2/(1+c) & d = 0 \end{cases}$$



- Função-objetivo
 - $c = 3 \cdot XTIME + 1 \cdot XOR$ 1) Custo computacional
 - 2) Quantificação do quão distante uma matriz é de ser MDS
 - 3) Função-objetivo

fitness =
$$\begin{cases} k_1/(1+c+k_3 \cdot d \cdot c) & d > 0 \\ k_2/(1+c) & d = 0 \end{cases}$$

Metodologia



- Matrizes circulantes
 - Definidas pela primeira linha.
 - Cada linha subsequente é uma rotação em uma casa da linha anterior.

Formulação matemática

Diminui o espaço de busca e converge mais rápido.

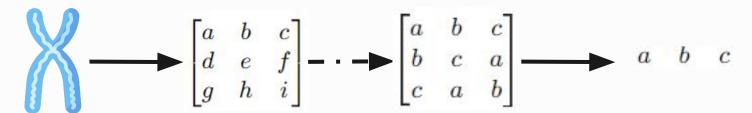
$$\begin{bmatrix} a & b & c & d \\ b & c & d & a \\ c & d & a & b \\ d & a & b & c \end{bmatrix}$$



Introdução

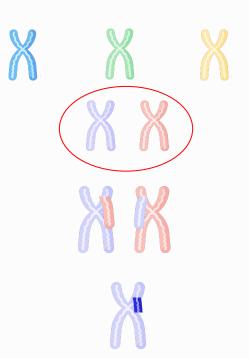
População inicial;

Representação dos cromossomos;





- Seleção (torneio);
- Crossover (2 pontos);
- Mutação
 - 1) substituição aleatória
 - o 2) método de relaxação



- Manutenção da variedade
 - Medida de homogeneidade da população:

$$h = \frac{f - n}{p \cdot n - n}$$

 Mantém a população diversificada pois introduz mutações aleatórias nos genes, especialmente quando a população se torna muito homogênea (h mais próximo de 1).

$$p_{mut} = p_{min} + (p_{max} - p_{min}) \cdot h^2$$



- Método padrão;
- Método com mutação guiada na solução incumbente;
- Método de busca local na solução incumbente;
- Método de mini busca local nos filhos;
- Método de busca exaustiva na população inicial;
- Método de busca local puro.





Baseline - matrizes mais baratas da literatura

Dim	#xtime	#xor	Combined Cost		
2	2	2	8		
3	3	6	15		
4	8	16	40		
5	30	30	120		
6	59	59	236		
7	96	96	384		
8	72	80	296		
16	1248	800	4544		
32	5440	3712	20032		

Resultados de Serpa, 2023

Dim	#xor	#xtime	Baseline Diff	FF
2	3	2	1	$GF(2^4)$
3	24	34	21	$GF(2^{8})$
4	26	32	24	$GF(2^4)$
5	89	9 126 96		$GF(2^{8})$
6	84	120	210	$GF(2^4)$
6	54	60	0	$GF(2^4)$
7	96	104	.04 24	
7	112	214	370	$GF(2^{8})$

Avaliação dos resultados

Formulação matemática

Configuração 1

Dim	Custo	Baseline	Tempo computacional (s)
2	5	8	153
3	15	15	415
4	49	40	1993
5	116	120	38164
6	388	236	37222

Formulação matemática

Configuração 2 - Algoritmo Genético

Dim	Matriz	#xtime	#xor	Custo	Custo Baseline
4x4	(1)	8	16	40	40
5x5	(5)	15	25	70	120
6x6	(17)	30	48	138	236
7x7	(39)	42	56	182	384
8x8	(47)	88	96	360	296

Formulação matemática

Configuração 2 - Busca Local

Dim	Matriz	#xtime	#xor	Custo	Custo Baseline
6x6	(22)	30	48	138	236
7x7	(33)	42	56	182	384
8x8	(42)	88	88	352	296

Principais conclusões

- Busca local melhor que algoritmo genético
- Nova função objetivo do algoritmo genético teve resultados promissores em relação aos de Serpa 2023
- Matrizes circulantes ajudaram muito

- Custos que superam o estado da arte para dimensoes 5x5, 6x6, 7x7
- Estado da arte não superado para 4x4 e 8x8
- Possível trabalho futuro: teste eficiente de propriedade MDS em matrizes circulantes, Malakhov, 2021

#Obrigado!

