

Universidade Federal de Santa Catarina

Centro de Blumenau Departamento de Matemática

> PIBIC RELATÓRIO FINAL

Citar e nouve de men projets de pesquisa ao qual este projeto este vinaelado

DMDGP: Um Problema Real

Não gosto dene nome purpt.

Guilherme Philippi, orientado por Felipe Delfini Cactano Fidalgo g.philippi@grad.ufsc.br, felipe.fidalgo@ufsc.br

Vorentador:

16 de agosto de 2019

_ (even)

Sumário

1	Introdução	3
2	Grafos: Aspectos Gerais 2.1 Classificações	4 5
3	Um Passeio pela Bioquímica 3.1 Carbono	7 8 9
4	Molecular Distance Geometry Problem4.1 Geometria de Distâncias4.2 Representações de Átomos em Coordenadas4.3 Ressonância Magnética Núclear4.4 Modelagem Matemática4.4.1 MDGP: Uma definição formal4.5 Modelagem Computacional4.6 Estudando o Conjunto Solução de um MDGP4.7 Ordenação Conveniente dos Vértices4.8 Discretizable Molecular Distance Geometry Problem	18 21 21 22 23 25 27
5	Branch-and-Prune 5.1 O Algorítimo	36 36 36
6	Considerações Finais	37
R	eferências	38
A	pêndice A - Lei dos Cossenos e Ângulos Entre dois Vetores no \mathbb{R}^3	40
A	pêndice B - Matrizes como Transformações Lineares e Sobre B_i	42
A	pêndice C - Vinte Aminoácidos Naturais	50

Abstract , applied to proteins

Study In this work we presented the basic principles of the Discretizable Molecular Distance Geometry Problem (DMDGP), as well as the necessary tools for its introduction, going from graph theory to the biomolecular structure of the primordial structures of study. We also present some recent results on the ordering that makes up the problem. The text concludes with a study of the main algorithm described to solve the problem and a brief section of computer simulations. of a motion graph

Keywords: DMDGP, Distance geometry, Optimization.

I deal with

Resumo

Neste trabalho foram apresentados os princípios básicos sobre o Discretizable Molecular Distance Geometry Problem (DMDGP), bem como as ferramentas necessárias para sua introdução, passando da teoria de grafos à estrutura biomolecular das estruturas primordiais de estudo. Também apresentamos alguns resultados recentes sobre a ordenação que compõe o problema. O texto se encerra com um estudo sobre o principal algoritmo descrito para solucionar o problema e uma brevê seção de simulações computacionais.

Palavras-chave: DMDGP, Geometria de Distâncias, Otimização.

sentre peferèncie

1 Introdução

Existe uma relação muito forte com a forma geométrica das moléculas orgânicas e suas funções em organismos vivos. Pode-se fazer uma analogia destes organismos com um grande quebra-cabeça, cheio de peças tão variadas quanto se queira, onde cada peça tem um local específico no grande quebra-cabeça, de forma que sua posição e função é dado justamente pela forma geométrica de cada peça. Imagine este grande quebra-cabeça de forma tridimensional ao invés de plana, com peças em formatos diversos e escalafobéticos, logo, você não estará tão longe de entender como funciona um organismo vivo.

Outrora, em pesquisas sobre a molécula de DNA (ácido desoxirribonucleico), descobriu-se que essa era parte fundamental da produção de um dos pilares para a vida: a proteína. Esta cará e alvo principal deste estado e possui uma gama extensa de funções em nosso organismo — como se fossem as tais peças do quebra cabeça da analogia acima. Podemos dizer que somos feitos de proteínas. Organismos vivos lutam constantemente contra a desorganização intrínseca do universo e as proteínas tem papel importantíssimo nessa luta. São elas as estruturas que utilizamos para nos organizar, gerando informação, ao possibilitarem um mecanismo procedural natural para a vida, como com o seu papel no transporte de oxigênio (hemoglobina), na proteção do corpo contra organismos patogênicos (imunoglobulina), com a catalização de reações químicas (apoenzima), além de outras inúmeras funções primordiais no nosso organismo [1]. Perceba a importância fundamental em estudar a estrutura geométrica de cada uma dessas proteínas e sua relação com suas funções.

Por conta dessa motivação tem-se esforços como o de Kurt Wüthrich, que propôs que se utilizasse experimentos de Ressonância Magnética Nuclear (RMN) para calcular a estrutura tridimensional de uma molécula de proteína, ganhando o premio Nobel da Química em 2002 [2]. Porém, a partir dessa estratégia tivemos novos problemas. A RMN não tem como resultado a estrutura tridimensional de uma proteína, mas sim distâncias entre átomos relativamente próximos que compõem a proteína. Para poder calcular a estrutura de uma proteína a partir dessas distâncias, surgira um novo problema, conhecido na literatura como Problema de Geometria de Distâncias Moleculares, ou simplesmente, MDGP [3].

Ao longo desse texto estudaremos este problema, súas variações, seus problemas relacionados, as ferramentas que nos facilitarão a resolve-los, suas soluções e as complexidades relacionadas a estas soluções.

Partindo para uma introdução a ferramenta matemática usada para definir o nosso problema, o capitulo 2 da aspectos essenciais para este texto sobre a teoria de grafos, donde segue-se para uma contextualização do problema do ponto de vista biomolecular, explorando cada detalhe da estrutura das proteínas no capítulo 3. Após, segue-se para a seção principal do texto, o capitulo 4, que se encerra com a definição formal do problema, nos permitindo tratar do algorítimo que é responsável por sua solução, introduzido no capítulo 5.

O texto se encerra com os três apêndices: A, B e C. O primeiro trata de uma brevê explicação sobre a lei dos cossenos, que nos é essencial; O apêndice B constrói, junto ao leitor, uma linha de raciocínio para definir o conjunto de operações que compõe a matriz B_i ; Por último, no apêndice C, temos uma representação química das estruturas básicas que compõe as proteínas.

Um conjunto de referências podem ser encontrados no fim do documento.

Say has

Justame Just

how his

de Nono for mat lete, mos burcas.

Mencionar brevenente a discretização do espaço diversas alim bive remuse

2 Grafos: Aspectos Gerais

Esta seção tem como objetivo apresentar a teoria de grafos, un tema muito estudado por diversos matemáticos, to que dá uma certa sensação de importância histórica na matéria.

Pode-se dizer que em 1736 é que a teoria teve início, com base no artigo publicado for Leonhard Euler, sobre as 7 pontes de Königsberg [4] [5]. Esse é o problema que normalmente introduz quem está começando a trabalhar com grafos—se trata do desafio de ligar todos os pontos de um desenho sem tirar o lápis do papel e sem passar duas vézes no mesmo ponto. Diz a lenda que esta era uma dúvida rotineira dos moradores de Koenigsberg, que tentavam constantemente fazer o trecho a pé motivados a resolverem o desafio—algo que, tanto pelo tamanho demasiadamente grande do percurso quanto pela falta de fé de que esse problema realmente motivaria alguém não ligado a matemática, pessoalmente, acho que alguém inventou essa última parte.

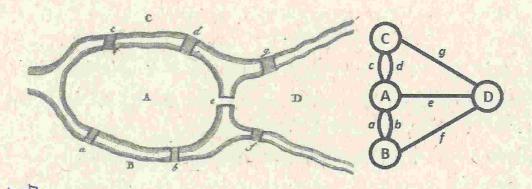


Figura 1: Ilustração original do problema [4] e sua representação em Grafos.

Muitas situações reais podem ser convenientemente representadas por diagramas contendo um conjunto de pontos e linhas ligando pares desses pontos — que é a definição empírica de um grafo. Por exemplo, esses pontos podem ser pessoas, onde as linhas representam pares de amigos.

Existe uma íntima relação entre Grafos e algoritmos. De fato, podemos inclusive representar um algoritmo por um grafo [6]. Na verdade, a definição de grafos é tão abrangente que podemos ver suas ligações com diversas áreas do conhecimento.

Grafo: Um grafo G é uma tripla ordenada da forma $(V(G), E(G), \psi_G)$, composto por um conjunto de *vértices* V(G), de arestas E(G) e uma função de incidência ψ_G que, por sua vez, associa a cada aresta de V(G) um par não ordenado de vértices (nem sempre distintos) de E(G). Costumamos dizer que as arestas ligam os vértices.

Pede-se uma pequena pausa para a licença poética. Acreditamos que uma das mais belas características da representação dos grafos é que o conjunto de vértices V aceita qualquer elemento, ou seja, pode ser tanto um prédio, quanto um átomo. Daí vem o grande poder de abstração da representação de grafos.

Doenia nat é Ciènero

Me Janes San Langer

De les auter

Essa abstração na representação de grafos é tamanha que nos motiva a usar um paradigma diferente para apresenta-los. Na literatura, grafos sempre são usados em paralelo com desenhos de diagramas que tentam demonstrar, geometricamente, a que está associado os conjuntos que os definem. Porém, essa representação é enganosa: Os vértices simplesmente não tem uma posição bem definida no espaço.

No que se segue, definiremos algumas características elementares que serão utilizadas durante esse texto. Para um estudo mais completo obre essa teoria (a qual recomendamos profundamente), favor considerar [5] e [7].

VIDE

2.1 Classificações

Existem duas definições de extrema importância para o nosso problema molecular (tema central desse texto): o conceito de grafo completo e o de estruturas k-cliques. Porém, seremos obrigado a definir alguns outros conceitos prévios, como segue.

Laço: Uma aresta $\{e_i, e_j\} \in E$ tal que i = j.

Também, caso existam duas arestas iguais ($\{e_i, e_j\}$ e $\{e_j, e_i\}$, por exemplo), com as mesmas extremidades são ditos paralelos.

Grafo simples: Um grafo que não possui laços ou arestas paralelas.

Grafo Completo: Um grafo simples onde quaisquer dois vértices são adjacentes é denominado grafo completo.

Outro conceito que nos será de grande utilidade é o de subgrafo.

Subgrafo: É um grafo resultante de um subconjunto de vértices e outro subconjunto de arestas de outro grafo. Isto é, seja G = (V, E), G' = (V', E') é dito um subgrafo de G se (V', E') é um grafo, $V' \subseteq V$ e $E' \subseteq E$.

E, finalmente

k-Clique: é um subgrafo G' com k vértices tal que G' é completo.

Em especial, também podemos interpretar as arestas como *caminhos* e, se o fizermos, podemos pensar em alguma forma de métrica para esses caminhos. Esse pensamento da origem aos grafos ditos *ponderados*.

Grafo Ponderado: É um grafo que possui uma função $d(E) \to \mathbb{R}$ associada, isto é, o grafo que possui valores numéricos atribuídos as suas arestas.

Para nós essa última definição terá uma maior importância, visto que nosso problema é localizar um conjunto de pontos dado um conjunto de distâncias entre eles [1] Perceba que se trata do problema de desenhar o diagrama que representa esse grafo ponderado, completo [8], respeitando as suas distâncias no papel.

VAh. l'não foi > OUE 1810?

O listor do disvo a borando.

in forma do mente a borando.

jo forma do mente a borando.

5

I be well