最大クリーク発見問題の 共有メモリ型 並列アルゴリズム



小畠教寛 北海道大学 大学院情報科学院



このスライドは, githubの obatakyoukan/paperに挙げています.

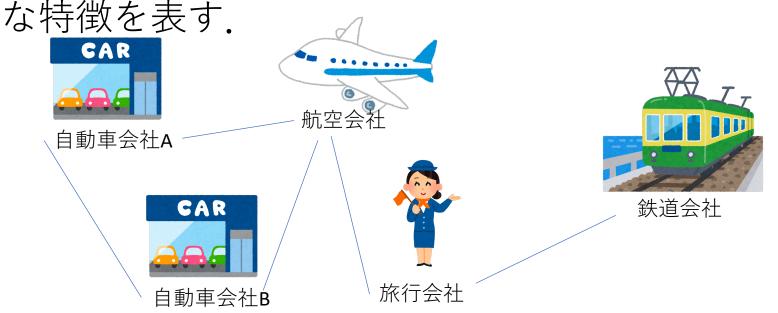
発表内容

- 準備
 - 従来手法MCT
 - 並列化
- 提案手法MCTP
- 実験

研究背景

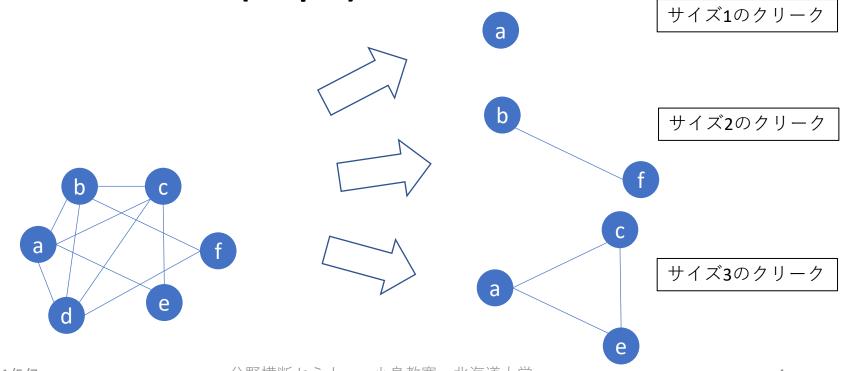
最大クリーク問題(Maximum Clique Problem)は,

幅広くの応用分野に利用でき、例えば、株式市場におけるマーケットグラフの最大クリークは、似た振る舞いをする最大のグループという重要



クリーク

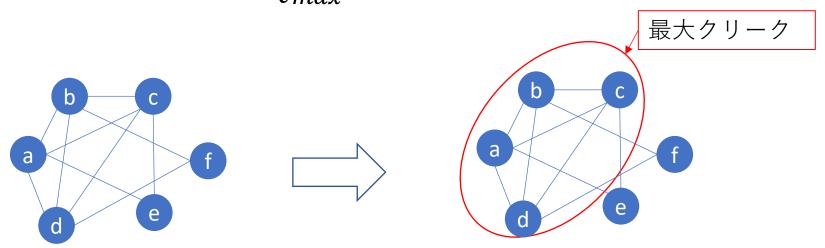
無向グラフG = (V, E)が与えられたとき,任意の2頂点が隣接している頂点集合Vの部分集合Qのことを**クリーク**(Clique)という.



最大クリーク問題

- 入力 無向グラフG = (V, E)
- 出力

任意の2頂点が隣接しているVの部分集合の中で,サイズが最大のもの Q_{max} を**最大クリーク**といいう.



既存研究とその課題

最大クリーク発見に関する高速なアルゴリズムは、多く研究されている。その1つとして、 2016年にTomitaらによってMCTアルゴリズムが 提案されている[1].

このMCTアルゴリズムは、高速に動作することが知られている.しかし、MCTの並列化によるさらなる高速化は、知られていない.

[1] Tomita, E., Yoshida, K., Hatta, T., Nagao, A., Ito, H., Wakatsuki, M.: A much faster branch- and-bound algorithm for finding a maximum clique, FAW 2016, LNCS 9711, pp.215-226, 2016.

研究目的

本研究では、MCT アルゴリズムを、その 枝刈り等の効果をできるだけ損わずに、 並列化することによる高速化を行うこと を目指す.

主結果

- 共有メモリ型並列化したMCTPアルゴリズムを 提案した。
- <u>実験では</u>, ほとんど全てのグラフに対して, 実 行時間が実際に抑えられていることを確認した.

準備(1/2)

MCTについて

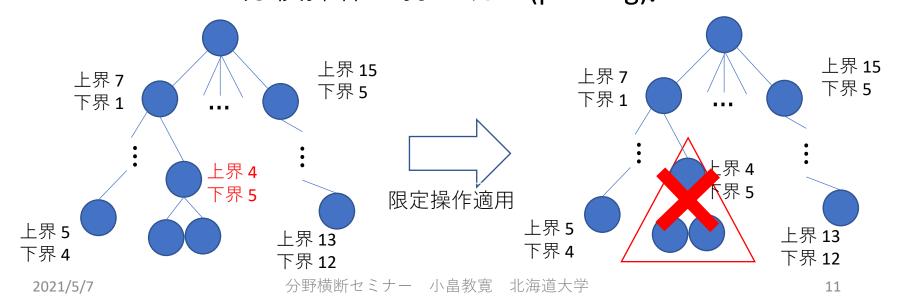
MCT

- MCT [Tomita et al.,2016]は, **分枝限定法(B&B)**によって, 最大クリークを発見するアルゴリズムである.
- 以下の工夫を用いることで、探索を効率的に 行っている。
 - 彩色によるクリークの上界の概算.
 - 近似解によるクリークの下界の概算.
 - 部分問題に応じた彩色アルゴリズムの切り替え

[Tomita el al., 2016] Tomita, E., Yoshida, K., Hatta, T., Nagao, A., Ito, H., Wakatsuki, M.: A much faster branch- and-bound algorithm for finding a maximum clique, FAW 2016, LNCS 9711, pp.215-226, 2016.

分枝限定法(B&B)

- 分枝操作(branching) 部分問題に分割する手続き.これを再帰的に行う.
- 限定操作(bounding) 部分問題の上界と下界を概算して、最適解の候補で ないものの分枝操作を打ち切る(pruning).



分枝操作: MCTの分枝操作手順

探索時に保持しているクリークをQとし、Qの頂点すべてに隣接している頂点集合を候補点集合とする。

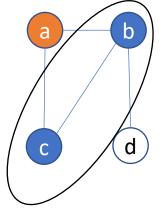
分枝操作は、深さ優先探索によって、以下の操作を繰り返す.

- 候補点集合の中から、1つ頂点選び、Qに追加する。
- Qが,現在までに見つかった中で最大のサイズのとき,暫定解 Q_{max} とする.

• 候補点集合を更新する.

a b aをQに追加

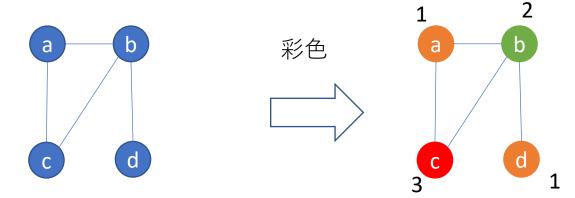
これを候補点集合として 探索を繰り返す



限定操作:彩色による上界の概算

彩色(coloring)とは、隣接する頂点に異なる正整数を振ること。

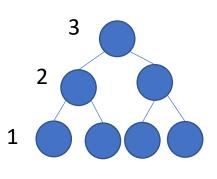
彩色に使われた最大の整数がkのとき,サイズkを超えるクリークは存在しない。



3を超えるクリークは, 存在しない.

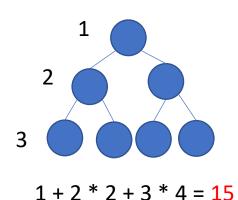
彩色方法の切り替え

根に近いときには、時間をかけて、探索空間を削減し、葉に近いときに、短時間の彩色アルゴリズムを適用することで高速化を期待できる。

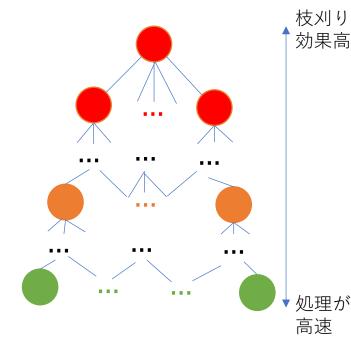


3 + 2 * 2 + 1 * 4 = **11**

根の処理が重く葉の処理が軽い

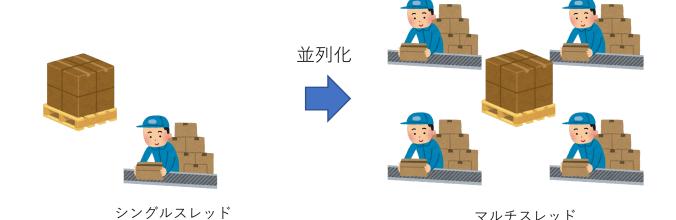


根の処理が軽く 葉の処理が重い



共有メモリ型並列化

共有メモリ型並列化とは、メモリを共有する形で複数の演算ユニットで、同時に演算を行うことによって性能を引き出す並列化手法.



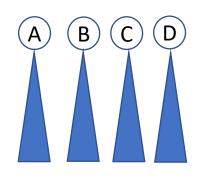
準備(2/2)

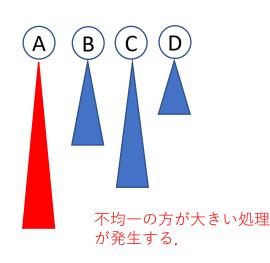
並列化について

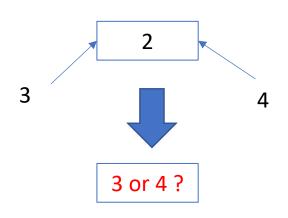
並列化の課題

並列化には,以下の点を気をつける必要がある.

- 仕事の量を他のスレッドと均等に分けること.
- 複数のスレッドに変化させられる可能性があるデータを、排他的に制御をすること.







提案手法MCTP

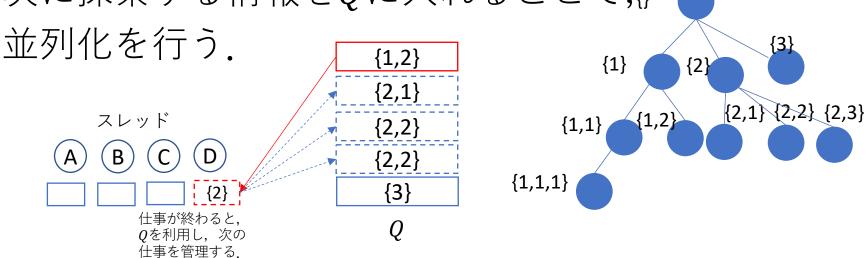
最大クリーク発見の省メモリアルゴリズム

基本方針

深さ優先探索を優先順位付キューQを利用した探索アルゴリズムに修正する。探索数を増加させないため、優先順は、探索順序を利用する。

各スレッドは, Qのtopを取り出し,

次に探索する情報をQに入れることで $,_{1}$



探索方針の切り替え

複数のスレッドに対して、1つのQしか持たず、同時にアクセスできないので、排他制御が必要になる.

Qへのアクセスする回数が、膨大になるので、

排他制御に多大な時間が必要になる.

これを削減するために,

根に近い問題のみ、Qを利用し、

そうでない場合,

Qを利用せず探索を行うことにする。

実験

実験

- アルゴリズム: MCTとMCTPを隣接リストで実装し、近似解アルゴリズムでは、2005年にKatayamaらが提案したKLSアルゴリズムを使用した[2].
- 実験データ: (1) DIMACS ベンチマークセットの グラフ¹ を用意した.
- 環境: PC(OS: Ubuntu 20.04.2 LTS, AMD@Ryzen threadripper 3960x) 上で、全てのプロ グラムは、g++ 9.3.0 -O3 -lm -fopenmpでコンパイルを行った.

[2] Kengo Katayama, Akihiro Hamamoto, and Hiroyuki Narihisa. An effective local search for the maximum clique problem. *Information Processing Letters*, Vol. 95, No. 5, pp. 503–511, 2005.

実験結果(実行時間)

ほとんどのグラフにおいて、高速化されたことが確認できた。

入力グラフ			実行時間(秒)		
グラフの名前	グラフサイズ	解	МСТ	MCT48	MCT/MCT48
C250.9	250	44	335.7	11.9	28.1
C2000.5	2000	16	17167.0	1133.7	15.1
p_hat1000-3	1000	68	34214.6	1063.2	32.2
brock800_4	800	26	666.5	26.6	25.0
keller4	171	11	0.02	0.09	0.23

まとめ

まとめ

- 最大クリーク発見する並列化可能なアルゴリズムを提案した.
- 実験において、MCTPはMCTに比べて、ほとんどのグラフに対して、実行時間が減少することが確認できた.
- 今後の課題
 - •他のアルゴリズムに提案手法を組み込むことで、並列化を実現すること。
 - ・より多くのコアを持つPCでの高速化を確認すること。

ご静聴ありがとうございました。

補足資料

OpenMPライブラリ

OpenMPとは、共有メモリ型マシンで並列プログラミングを可能にするAPIで、FORTRAN、C/C++から利用できます。

- ディレクティブを挿入するだけで並列化できる.
- コアごとにロードバランスを取り易い.
- ・比較的粒度の小さい計算でも並列の効果が得られる.
- 自動並列化できる.
- 導入への敷居が低い

