

京都大学 工学部 情報学科 数理工学コース 離散数理分野 研究室見学



永持 仁 教授 趙 亮 講師 福永 拓郎 助教

石田 侑介 平松 正嗣 坂口 純一 4年生

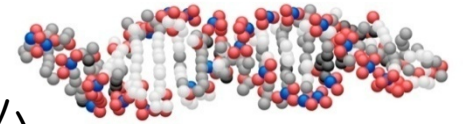
レク太くん ソルバー

我々の研究室の研究テーマ

離散数学の問題の複雑さの解明とアルゴリズムの開発

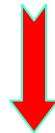


応用

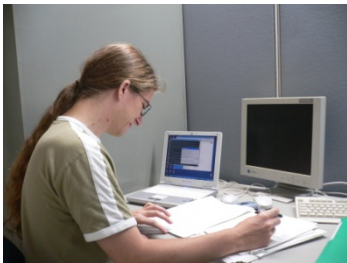


工学システム, 生産システム, 経営システム,
コンピュータネットワーク, バイオインフォマティクス...

モデル化

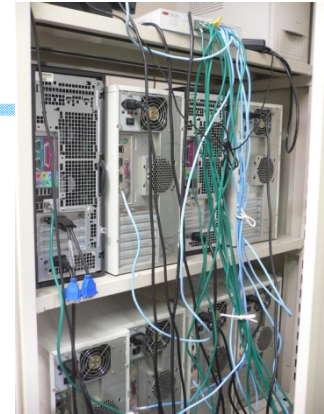


問題解決手法



離散数学・組合せ最適化

グラフ・ネットワーク, ネットワーク設計,
資源配分, スケジューリング, 配送計画, ゲノム解析



問題の複雑さの解明

計算理論, NP困難性, ...



アルゴリズムの開発

データ構造, 計算量評価, ...

研究の流れ

アルゴリズム開発のための理論的枠組み

多面体理論, 双対性, マトロイド, グラフのカット構造, 問題の変換・縮小手法, NP-困難性

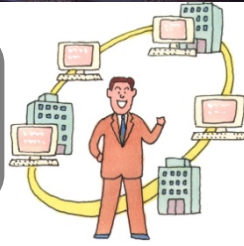
グラフ・ネットワーク連結度問題
グラフ分割・ネットワーク設計



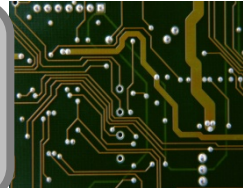
配送計画問題・スケジューリング問題



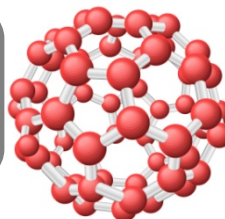
汎用問題ソルバー
MAX2SAT, 集合被覆問題



グラフ・図形レイアウト
平面グラフの描画, 平面領域分割
矩形・非凸多角形パッキング



化学物質のグラフ構造推定問題

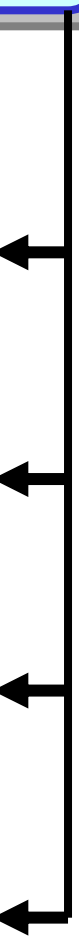


多項式時間
アルゴリズム

精度保証つき
近似アルゴリズム

分枝限定法

メタヒューリスティクス



コンピュータは万能なの？ 数学は役に立つの？

カスパロフに匹敵するチェスの強さ

人間による
知的努力
(=数学)

ゲーム理論
に基づく
アルゴリズム

計算機に
よる演算



スーパーコンピュータ
毎秒360兆回の演算



1997年5月、チェスの世界チャンピオンであるカスパロフとIBM製のチェスコンピュータ「ディープブルー」が対戦し、ディープブルーが2勝1敗3引き分けで世界チャンピオンを破りました。



ディープブルー vs. カスパロフ

数学Bの教科書から

改題

a, b, c が正の整数のとき, $a^2 + b^2 = c^2$ を満たす
整数の組 (a, b, c) をピタゴラス数 という。

$c \leq 10,000$ までのピタゴラス数 a, b, c をすべて求めよ。

手計算で
やるの？

コンピュータにやらせてもらおう...

数学Bの教科書から

$c \leq n$ までのピタゴラス数 a, b, c をすべて求めよ。

単純列挙法 n^2 通りを調べさせる。

$n=10,000$ なら $10,000 \times 10,000$ 通り

単純列挙法

コンピュータ
による
 n^2
ステップの
計算

知的努力で
解決できた部分
があまりない

数学Bの教科書から

オリジナル

a, b, c が正の整数のとき, $a^2 + b^2 = c^2$ を満たす整数の組 (a, b, c) をピタゴラス数という。

定理

ピタゴラス数は, 自然数 M, N を用いて

$$a = M^2 - N^2, \quad b = 2MN, \quad c = M^2 + N^2$$

と表される。

$$c \leq n \text{ なら } M, N \leq n^{1/2}$$

このことを用いて, $M=10$ までの

ピタゴラス数 a, b, c を求めるプログラムを作れ。

数学Bの教科書から

$c \leq n$ までのピタゴラス数 a, b, c をすべて求めよ。

単純列挙法 n^2 通りを調べさせる。

$n=10,000$ なら $10,000 \times 10,000$ 通り

**数学的成果を
盛り込んだ解法**

$n^{1/2} \times n^{1/2} = n$ 通りを調べさせる。

単純列挙法

コンピュータ
による
 n^2
ステップの
計算

知的努力で
解決できた部分
があまりない

知的努力で
不要な場合を
大量に排除するこ
とができた！

数学的成果
(定理)
の利用

コンピュータ
 n ステップの
による計算

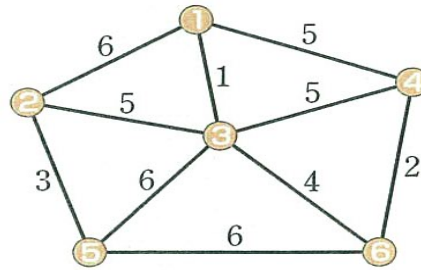
場合の数の爆発

最小木問題

(minimum spanning tree problem)

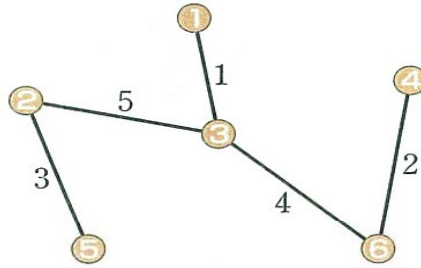
図1のように、6つの都市が通信路でつながっているとします。都市①と都市②の間の通信路につけられた数字6は、この通信路を借りる費用を表す。通信路をいくつか借りて、全都市を結ぶ通信網を、最小の費用で構築することを考えよう。

図1



この場合、図2のようにすると、最小費用15で通信網ができる。同様の問題は、都市の数をもっと多い場合にも考えられる。しかし、全都市を結ぶ通信網をすべて考え、必要な費用もすべて

図2



て計算するという単純な方法では、考える場合の数が都市の数とともに爆発的に増加し、すぐに大型の計算機でも手に負えなくなる。

さまざまな電子回路、特に計算機の頭脳であるCPU（中央処理装置）の設計においても、同様の問題が生じる。最適な選択が何かを、計算機によって、できるだけ速く決定する方法が研究されている。実際、この種の研究により、CPUの設計で巨額の費用が節約されたという例もある。

似たことは、囲碁や将棋などのゲームでも起こる。先の方まで手を読もうとすると、複雑な場合分けが必要となり、すべての場合を考えつくすことは、計算機でも到底不可能になるのである。

場合の数の爆発は、新しいタイプの数学の問題を数多く生み出している。

n 都市を結ぶ通信網は、 n^n 通りになり得る。

離散数学の定理を使えば、 n^2 程度の計算ステップで $n =$ 数万でも瞬時に最適な選択が決定できる。

単純列挙法

n^n ステップのコンピュータによる計算

グラフ理論による定理の発見、利用

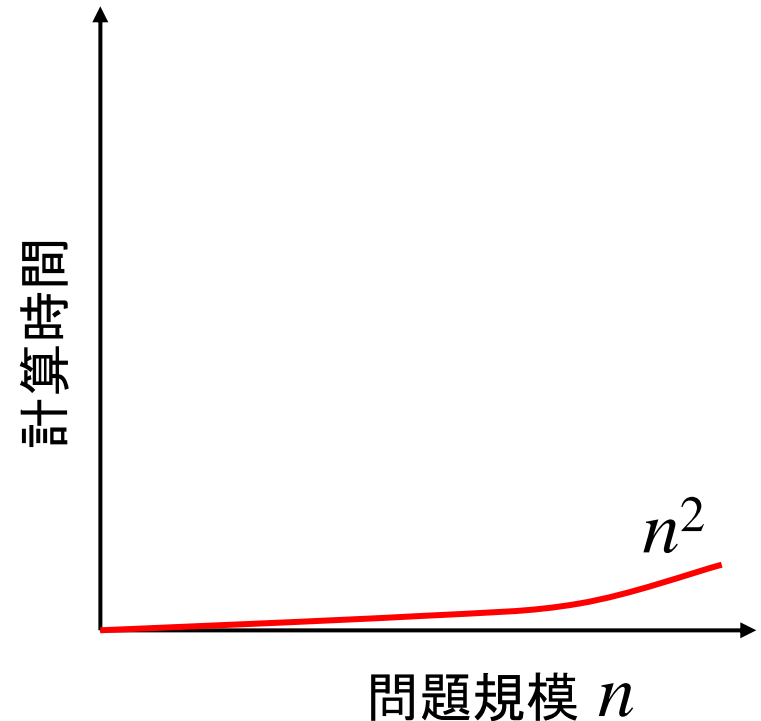
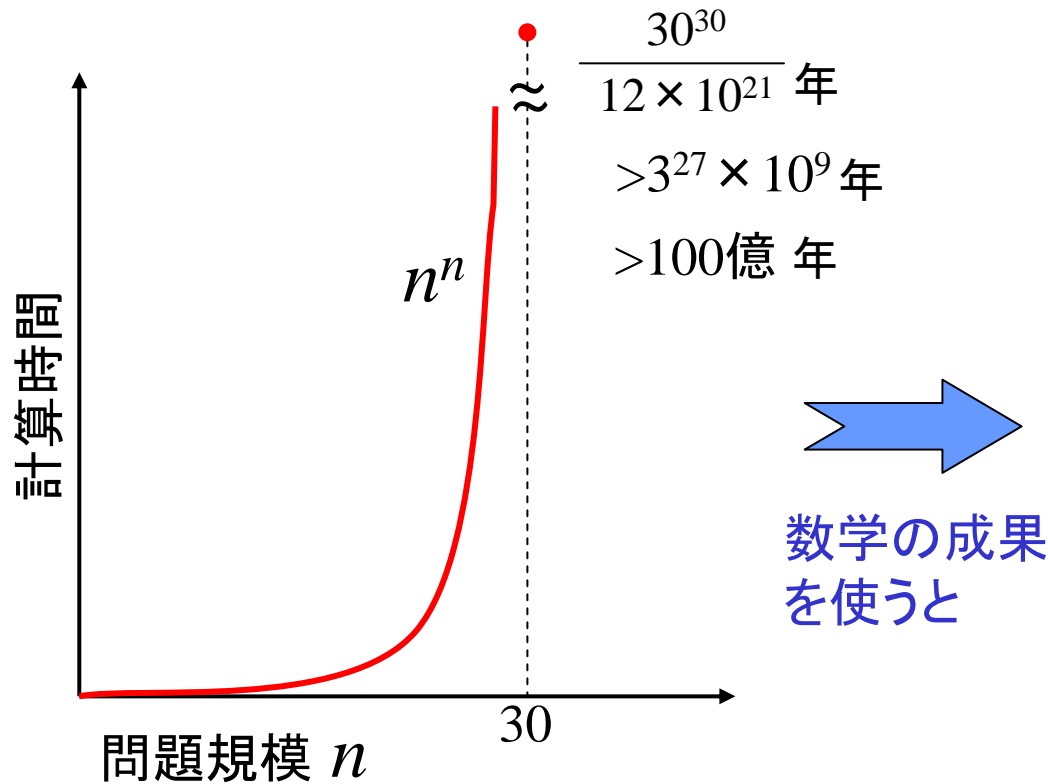
n^2 ステップの計算

最小木問題を解く 計算時間

単純列挙法

スパコン 360兆回/秒 = 3.6×10^{14} 回 / 秒
= $3.2 \times 10^7 \times 3.6 \times 10^{14}$ 回 / 年

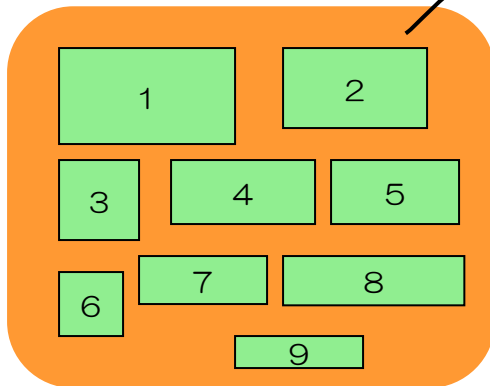
数学的成果を
盛り込んだ解法



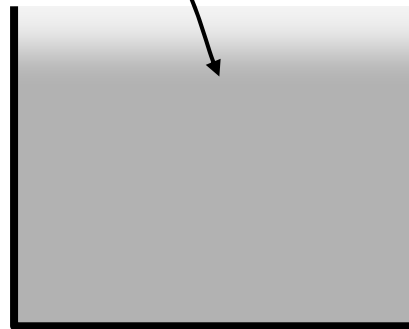
$n!$, $2n$ などの計算ステップ数は爆発的に増大する

パッキング問題

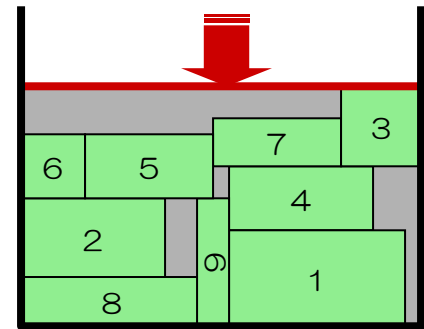
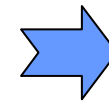
与えられた長方形を入れ物に詰める
制約：長方形同士が重ならない
目的：最上辺の高さをできるだけ低く



与えられた長方形



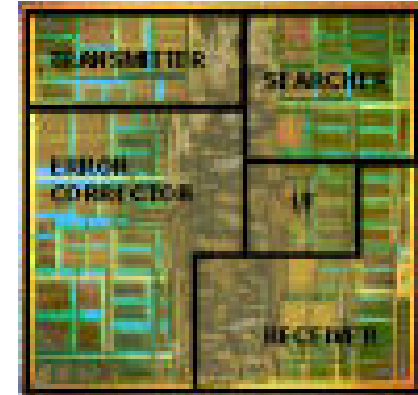
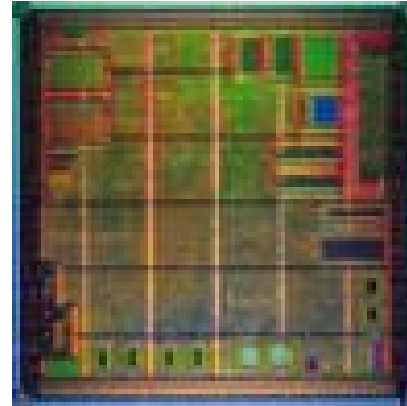
入れ物



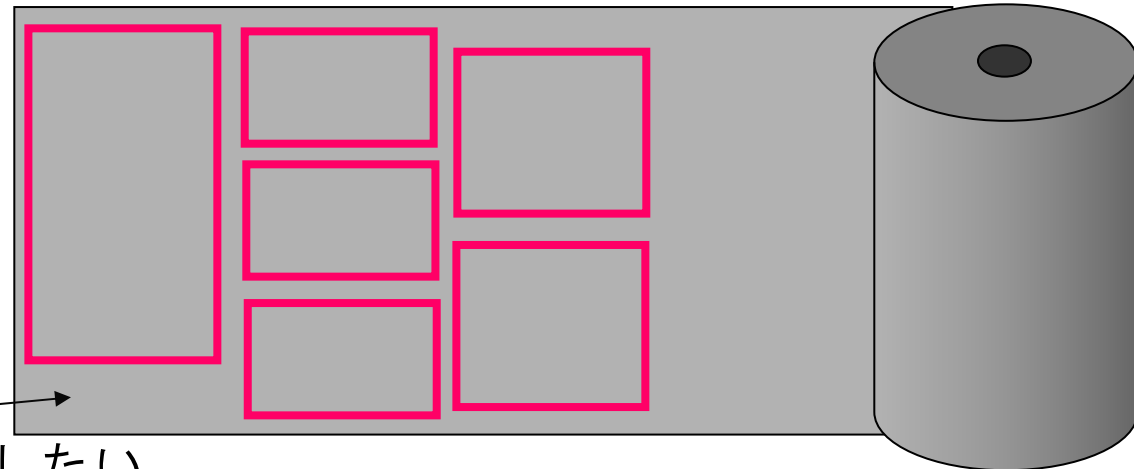
詰めた結果

パッキング問題の応用例

VLSIのレイアウト設計



部材の切り出し



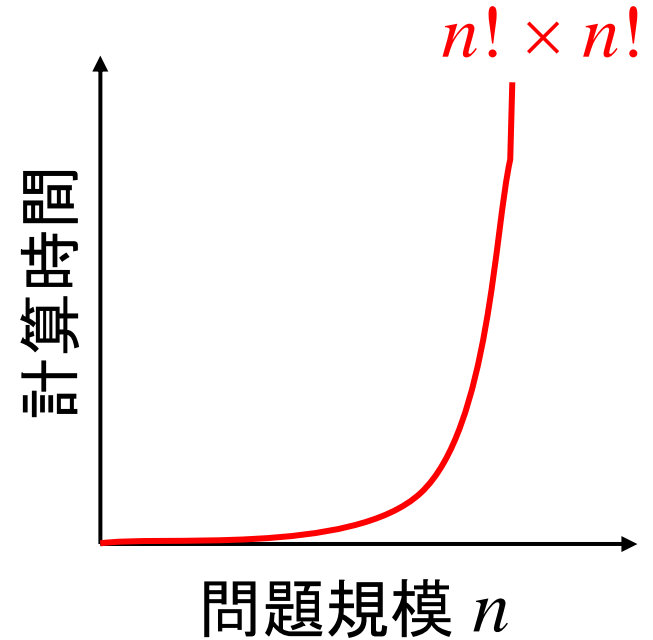
無駄になる部分
を最小にしたい

パッキング問題の計算時間

単純列挙法

単純列挙法

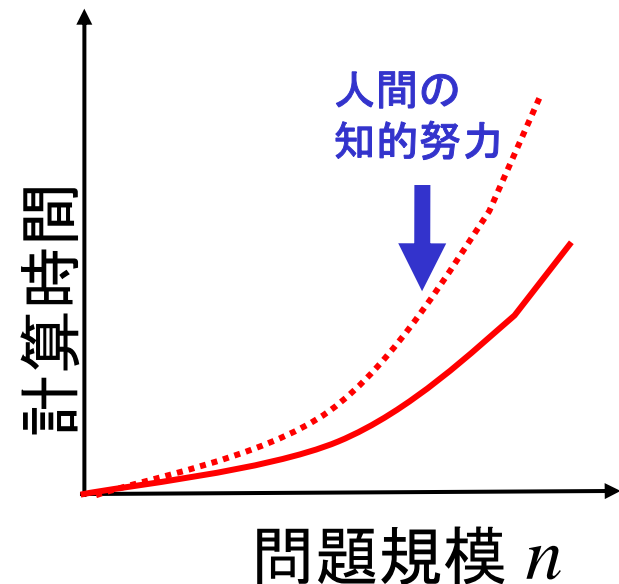
コンピュータ
による
 $n! \times n!$
ステップの
計算



数学的成果を盛り込んだ解法

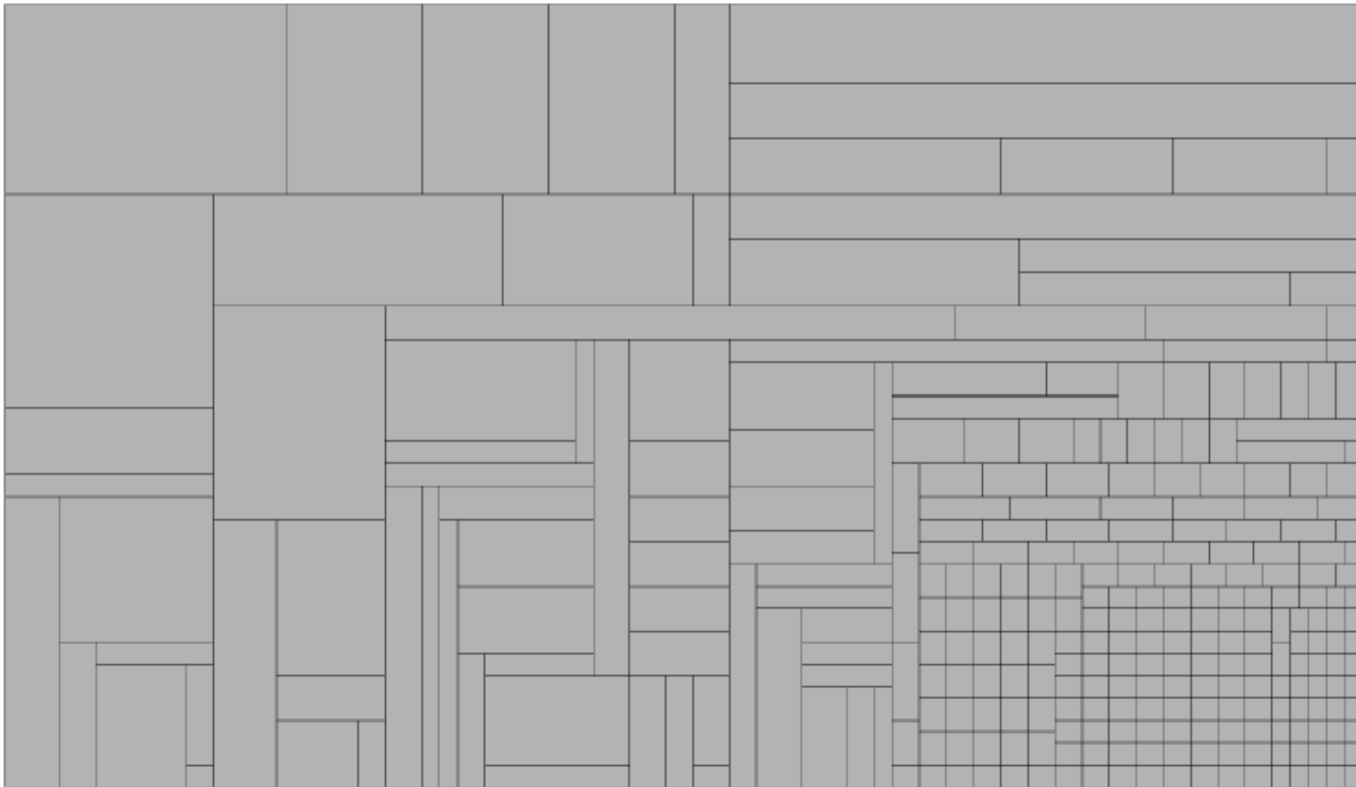
数学的成果の利用

コンピュータ
による計算



レク太くん

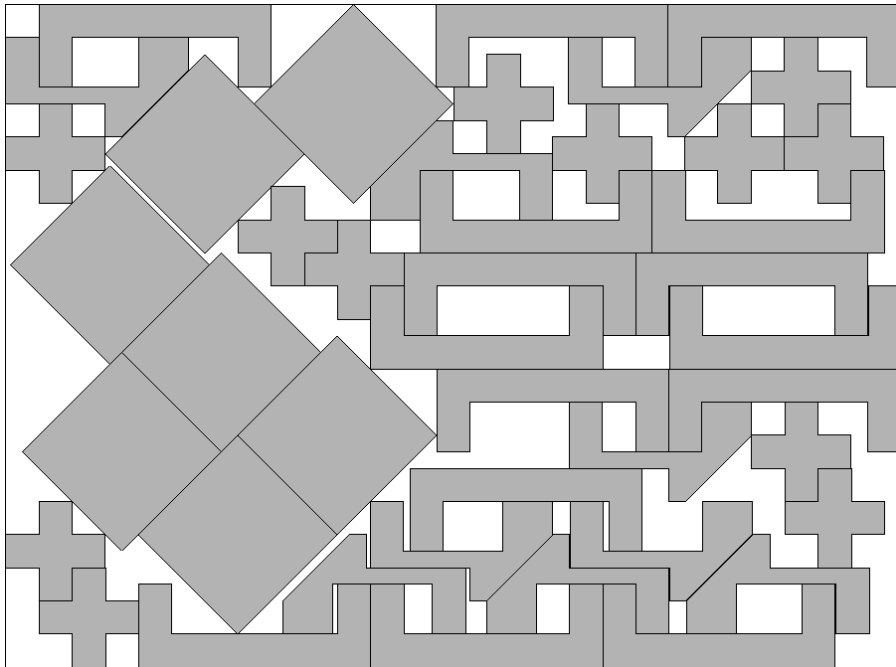
レク太くん：当研究室で開発したパッキング問題専用ソルバー。現在，世界最高速の性能を持つ。



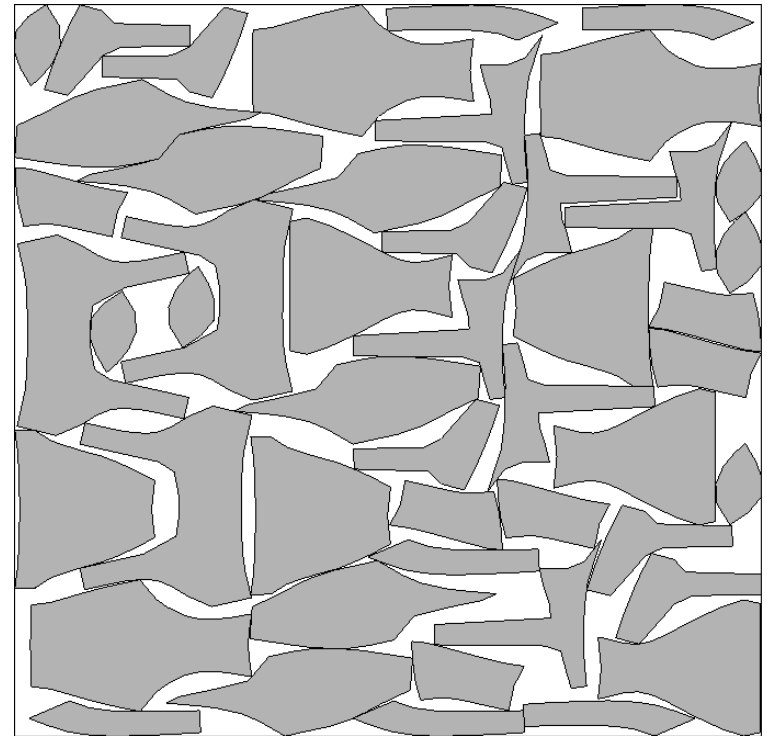
300矩形の例題が厳密に解けることも！

非凸多角形の平行移動パッキング

非凸多角形の平行移動専用のパッキングソルバーの開発



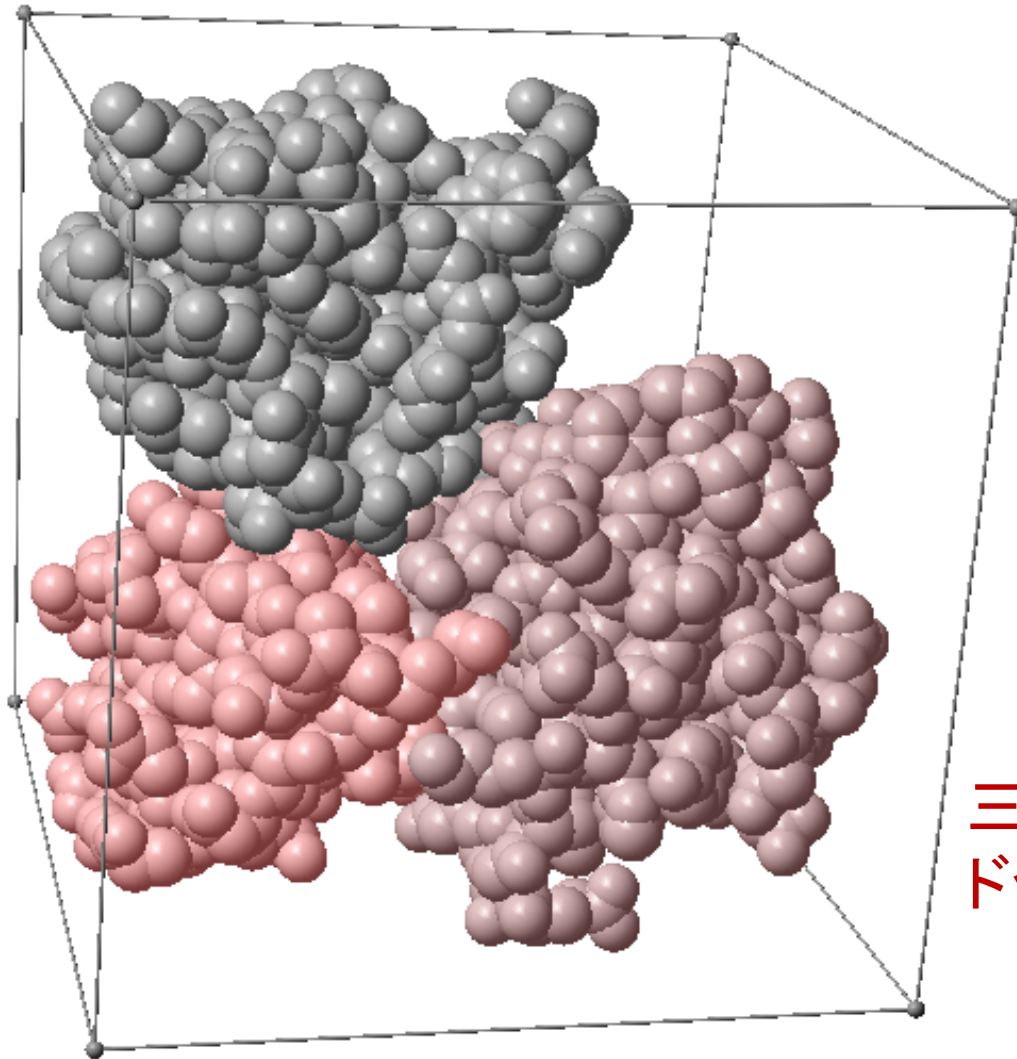
ベンチマーク問題 shapes1



ベンチマーク問題 swim

複雑形状物体の3Dパッキング問題

平行移動・自由回転用のパッキングソルバーの開発



三つのタンパク質の
ドッキング問題の計算例