

graphillion - 莫大な数の部分 グラフを扱う Python ライブラリ

奈良先端科学技術大学院大学

川原 純

謝辞

本スライドで使用している図の一部と全適用事例は発売予定の書籍
「超高速グラフ列挙アルゴリズム」(仮題)

のドラフト版から引用しています。図の引用は「ZDD書籍から引用」と明示しています。

graphillion ライブラリの作者 井上 武さん, 岩下 洋哲さん

書籍の著者 湊 真一先生, 斎藤 寿樹先生, 安田 宜仁さん, 井上 武さん,
羽室 行信先生, 前川 浩基さん, 丸橋 弘明さん, 堀山 貴史先生, その他の著者の皆様,
JST ERATO 湊離散構造処理系プロジェクトメンバーの皆様にご感謝いたします。

今日の内容

- graphillion ライブラリの紹介
 - graphillion ライブラリでできること
 - graphillion の内部データ構造
 - ZDD
 - graphillion が使用しているアルゴリズム
 - フロントニア法
 - 適用事例紹介 (1), (2), (3)

2

graphillion とは

<http://graphillion.org>

NTT研究所 井上 武氏 作

- 部分グラフ列挙ツール
- グラフに関する様々な最適化問題を解く

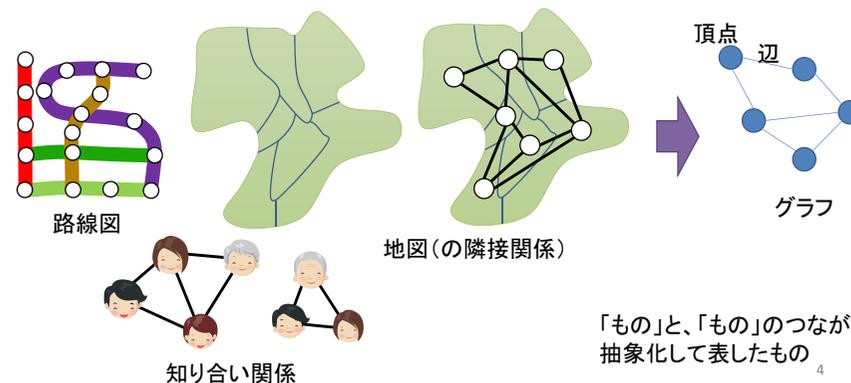
graphillion とは

<http://graphillion.org>

NTT研究所 井上 武氏 作

- 部分グラフ列挙ツール
- グラフに関する様々な最適化問題を解く

グラフとは



4

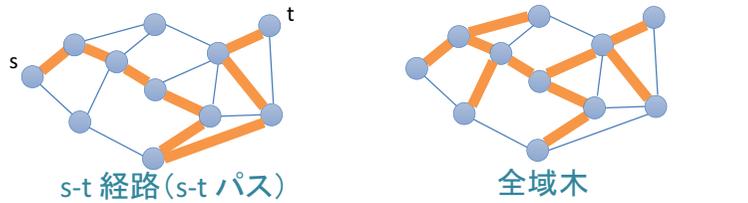
3

部分グラフ

- 与えられたグラフの一部分からなるグラフ



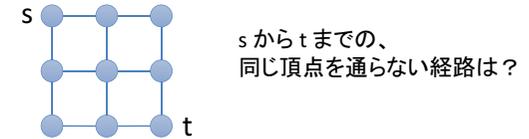
- 経路(パス)や全域木などは部分グラフ



部分グラフ列挙

- 与えられた条件を満たす部分グラフを**すべて**求める

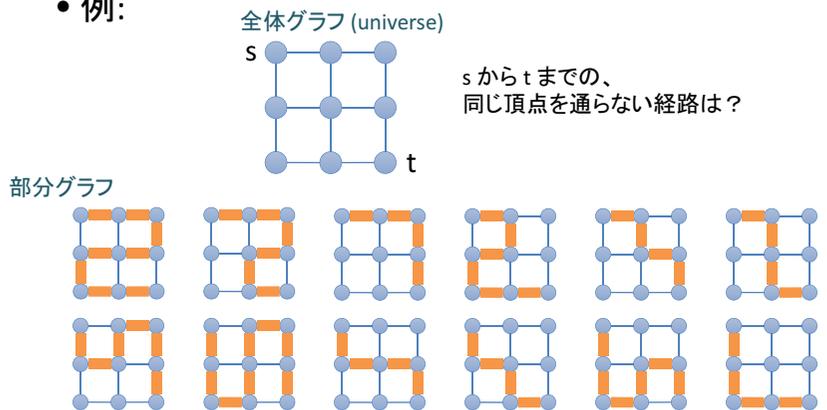
- 例:



部分グラフ列挙

- 与えられた条件を満たす部分グラフを**すべて**求める

- 例:

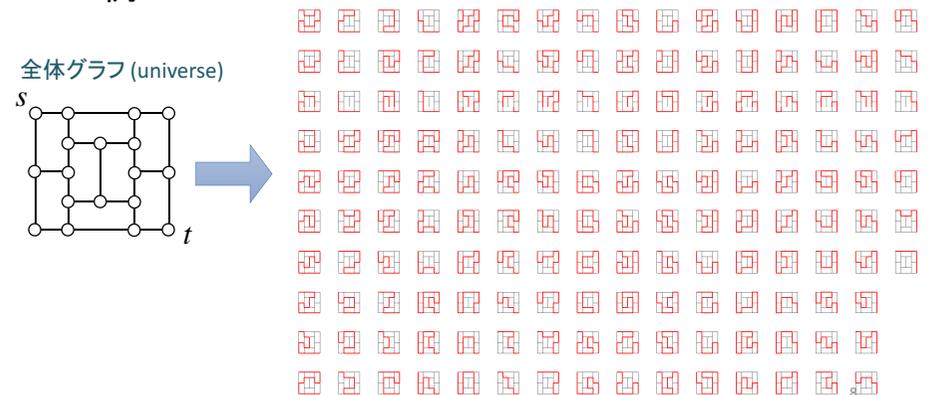


部分グラフ列挙

列挙して何が嬉しいのか？
→ 後述

- 与えられた条件を満たす部分グラフを**すべて**求める

- 例:



graphillion を使ってみよう(1)

- インストール (Mac, Linux)

```
$ easy_install graphillion
```

または、
<http://graphillion.org>
からダウンロード、ビルド

- python インタプリタを起動

```
$ python
```

- ライブラリのインポート

```
>>> from graphillion import GraphSet
```

9

graphillion を使ってみよう(2)

- グラフの表現

- networkx ライブラリと同じ

頂点: オブジェクト(何でもよい) 本講演では1,2,3,...

辺: 頂点のタプル

(1, 2) や (2, 3) など

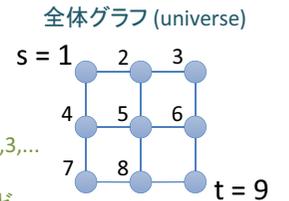
グラフ: 辺のリスト

[(1, 2), (1, 4), (2, 3), (2, 5), (3, 6), (4, 5), (4, 7),
(5, 6), (5, 8), (6, 9), (7, 8), (8, 9)]

- 全体グラフの設定

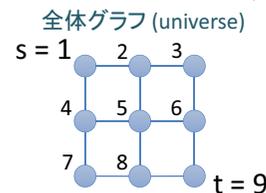
```
>>> GraphSet.set_universe([ (1, 2), (1, 4), (2, 3), (2, 5),  
(3, 6), (4, 5), (4, 7), (5, 6), (5, 8), (6, 9), (7, 8), (8, 9) ] )
```

10



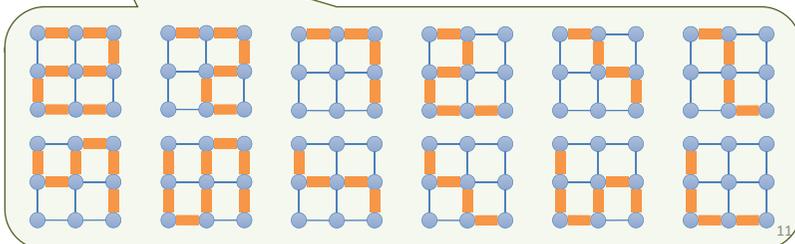
graphillion を使ってみよう(3)

- s-t 経路を列挙する



```
>>> paths = GraphSet.paths(1, 9)
```

引数に始点と終点
paths 変数に、部分グラフの集合が格納される



11

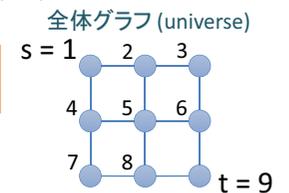
graphillion ができること(1)

- 数のカウント

```
>>> print paths.len()  
12
```

- 各部分グラフに対する処理

```
>>> for p in paths:  
...     print p
```

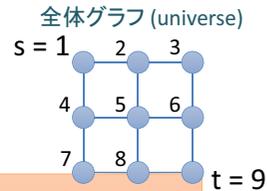


12

graphillion でできること(1)

- 数のカウント
- 各部分グラフに対する処理

```
>>> print paths.len()
12
```

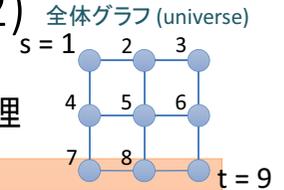


```
>>> for p in paths:
...     print p
...
[(1, 2), (2, 3), (3, 6), (4, 5), (4, 7), (5, 6), (7, 8), (8, 9)]
[(1, 2), (2, 3), (3, 6), (5, 6), (5, 8), (8, 9)]
[(1, 2), (2, 3), (3, 6), (6, 9)]
[(1, 2), (2, 5), (4, 5), (4, 7), (7, 8), (8, 9)]
[(1, 2), (2, 5), (5, 6), (6, 9)]
[(1, 2), (2, 5), (5, 8), (8, 9)]
[(1, 4), (2, 3), (2, 5), (3, 6), (4, 5), (6, 9)]
[(1, 4), (2, 3), (2, 5), (3, 6), (4, 7), (5, 8), (6, 9), (7, 8)]
[(1, 4), (4, 5), (5, 6), (6, 9)]
[(1, 4), (4, 5), (5, 8), (8, 9)]
[(1, 4), (4, 7), (5, 6), (5, 8), (6, 9), (7, 8)]
[(1, 4), (4, 7), (7, 8), (8, 9)]
```

13

graphillion でできること(2)

- 経路の短い順に、各部分グラフを処理



```
>>> for p in paths.min_iter():
...     print p
...
[(1, 4), (4, 7), (7, 8), (8, 9)]
[(1, 4), (4, 5), (5, 8), (8, 9)]
[(1, 4), (4, 5), (5, 6), (6, 9)]
[(1, 2), (2, 5), (5, 8), (8, 9)]
[(1, 2), (2, 5), (5, 6), (6, 9)]
[(1, 2), (2, 3), (3, 6), (6, 9)]
[(1, 4), (4, 7), (5, 6), (5, 8), (6, 9), (7, 8)]
[(1, 4), (2, 3), (2, 5), (3, 6), (4, 5), (6, 9)]
[(1, 2), (2, 5), (4, 5), (4, 7), (7, 8), (8, 9)]
[(1, 2), (2, 3), (3, 6), (5, 6), (5, 8), (8, 9)]
[(1, 4), (2, 3), (2, 5), (3, 6), (4, 7), (5, 8), (6, 9), (7, 8)]
[(1, 2), (2, 3), (3, 6), (4, 5), (4, 7), (5, 6), (7, 8), (8, 9)]
```

14

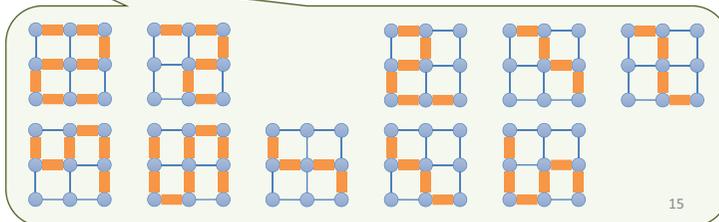
graphillion でできること(3)

- (一様)ランダムに1つ抽出

```
>>> p = paths.choice()
>>> print p
[(1, 2), (2, 3), (3, 6), (4, 5), (4, 7), (5, 6), (7, 8), (8, 9)]
```

- 頂点5を通る経路のみを抽出

```
>>> paths2 = paths.including(5)
```

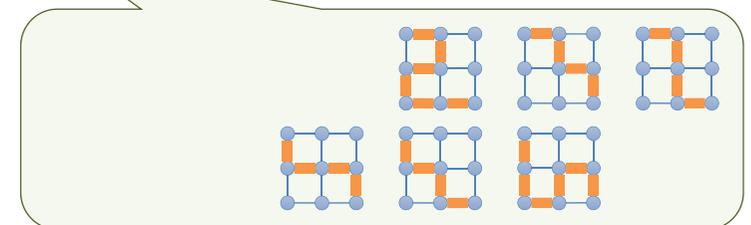
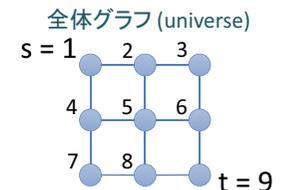


15

graphillion でできること(4)

- さらに、頂点3を通らない経路のみを抽出

```
>>> paths3 = paths2.excluding(3)
```

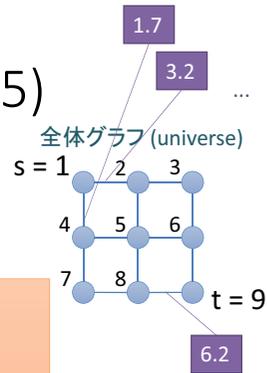


16

graphillion でできること(5)

- 辺に重みをつけて、重みの和が最大・最小の部分グラフを求める

```
>>> weights = {}
>>> weights[(1, 2)] = 3.2
>>> weights[(1, 4)] = 1.7
# (略)
>>> weights[(8, 9)] = 6.2
>>>
>>> iter = paths3.max_iter(weights)
>>> p1 = iter.next()
>>> p2 = iter.next()
```



← 一番長い経路
← 二番目に長い経路

辺の重みは、辺をキー、重みをバリューとするディクショナリで与える

17

graphillion の威力(1)

データ取得: 駅データ.jp
<http://ekidata.jp>

- JR (Japan Railway) の路線図

頂点数: 4534, 辺数: 4646 最北駅(稚内)~最南駅(西大山)の経路

```
>>> GraphSet.set_universe(jrmap)
>>> weights = read_weights()
>>>
>>> paths = GraphSet.paths("1111553", "1193021")
>>> paths.len()
1112870539692503649611518720
```

計算時間: 258.16 秒 Intel Xeon E5-1620 3.60GHz

使用メモリ: 12.4 GB

経路は圧縮して保持されている



18
ZDD書籍から引用

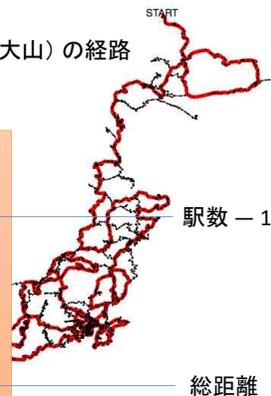
graphillion の威力(2)

- JR (Japan Railway) の路線図

頂点数: 4534, 辺数: 4646 最北駅(稚内)~最南駅(西大山)の経路

最長経路を求める

```
>>> max_path = paths.max_iter(weights).next()
>>> print len(max_path)
2650
>>> sum = 0.0
>>> for edge in max_path:
...     sum += weights[edge]
...
>>> print sum
10337.3
```



最短経路も求まるが、ダイクストラ法などの既存アルゴリズムの方が速い

19
ZDD書籍から引用

graphillion で扱える部分グラフの種類

- 経路
 - s-t 経路
 - ハミルトン経路(すべての頂点を通る)
 - サイクル(1周して戻る)
- 木
 - 森、全域森
 - 木、全域木
 - 連結成分
- マッチング
- クリーク(頂点同士がすべて結ばれている頂点集合)
- その他、様々な制約を課した部分グラフ

20

今日の内容

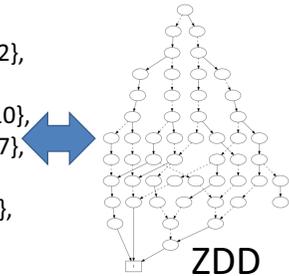
- graphillion ライブラリの紹介
 - graphillion ライブラリでできること
 - graphillion の内部データ構造
 - ZDD
 - graphillion が使用しているアルゴリズム
 - フロンティア法
 - 適用事例紹介 (1), (2), (3)

graphillion で用いられるデータ構造

- Zero-suppressed Binary Decision Diagram (ZDD) [S.Minato 93]
- 集合族 (集合の集合) をコンパクトに効率良く記憶

特殊な形をしたグラフ

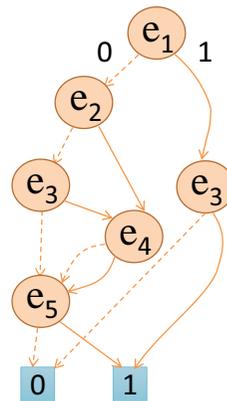
{e1, e2, e5}, {e1, e3, e4, e7}, {e1, e5, e8, e12},
 {e3, e7, e9}, {e2, e6, e7, e8, e9, e10}, {e4},
 {e1, e4, e6, e8}, {e1, e2, e5, e8}, {e1, e9, e10},
 {e4, e5, e9}, {e1, e3, e4, e5, e9, e11}, {e6, e7},
 {e1, e4, e5}, {e1, e5, e8, e10}, {e2, e5, e11},
 {e5, e8, e9}, {e2, e3, e7, e8}, {e10, e11, e12},
 ...



ZDD の基本

{ {e1 e3}, {e2 e5}, {e2 e4 e5}
 {e3 e4 e5}, {e3 e5}, {e5} }

集合族

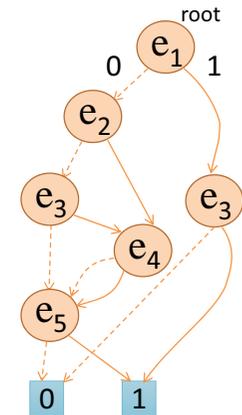


ZDD

要素は {e1, e2, e3, e4, e5} の5種類で固定
 (事前に固定する必要あり)

ZDD の基本

{ {e1 e3}, {e2 e5}, {e2 e4 e5}
 {e3 e4 e5}, {e3 e5}, {e5} }



ZDD

0 : 0 終端 (0-terminal) } それぞれ
 1 : 1 終端 (1-terminal) } 1つずつもつ

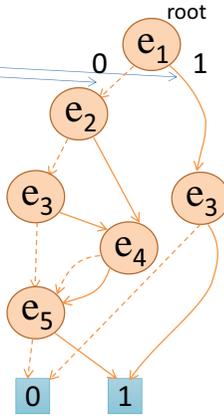
e_i : ノード e₁ ~ e₅ いずれかのラベル
 e₁, e₂, ..., e₅ の順序

ノードは0枝と1枝を1つずつもつ

$\{ \{e_1 e_3\}, \{e_2 e_5\}, \{e_2 e_4 e_5\} \}$
 $\{e_3 e_4 e_5\}, \{e_3 e_5\}, \{e_5\} \}$

0 : 0 終端 (0-terminal) } それぞれ
 1 : 1 終端 (1-terminal) } 1つずつもつ

e_i : ノード $e_1 \sim e_5$ いずれかのラベル ZDD
 e_1, e_2, \dots, e_5 の順序

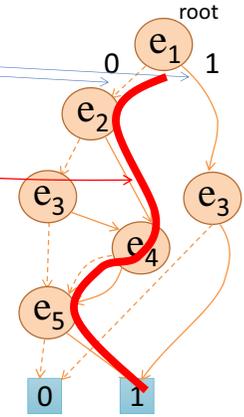


ノードは0枝と1枝を1つずつもつ

$\{ \{e_1 e_3\}, \{e_2 e_5\}, \{e_2 e_4 e_5\} \}$
 $\{e_3 e_4 e_5\}, \{e_3 e_5\}, \{e_5\} \}$

1つの集合が、
 root から 1 までの1本のパスに対応

0 : 0-terminal
 1 : 1-terminal
 e_i : node with label $e_1 \sim e_5$

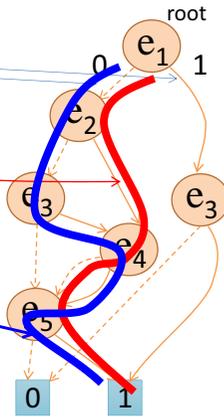


ノードは0枝と1枝を1つずつもつ

$\{ \{e_1 e_3\}, \{e_2 e_5\}, \{e_2 e_4 e_5\} \}$
 $\{e_3 e_4 e_5\}, \{e_3 e_5\}, \{e_5\} \}$

1つの集合が、
 root から 1 までの1本のパスに対応

0 : 0-terminal
 1 : 1-terminal
 e_i : node with label $e_1 \sim e_5$

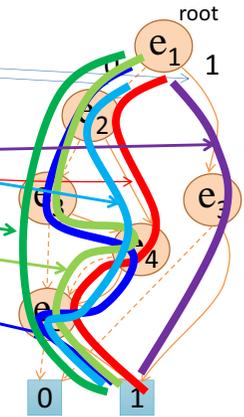


ノードは0枝と1枝を1つずつもつ

$\{ \{e_1 e_3\}, \{e_2 e_5\}, \{e_2 e_4 e_5\} \}$
 $\{e_3 e_4 e_5\}, \{e_3 e_5\}, \{e_5\} \}$

1つの集合が、
 root から 1 までの1本のパスに対応

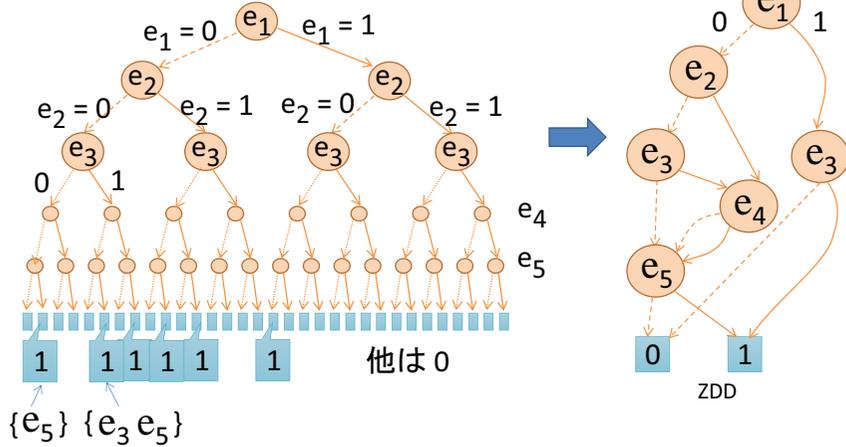
0 : 0-terminal
 1 : 1-terminal
 e_i : node with label $e_1 \sim e_5$



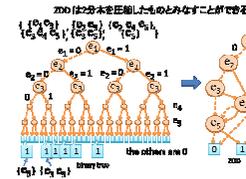
ZDDの基本

ZDDは2分木を圧縮したものとみなすことができる

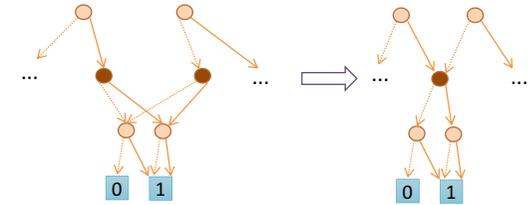
$\{ \{e_1 e_3\}, \{e_2 e_5\}, \{e_2 e_4 e_5\}, \{e_3 e_4 e_5\}, \{e_3 e_5\}, \{e_5\} \}$



ZDDの基本

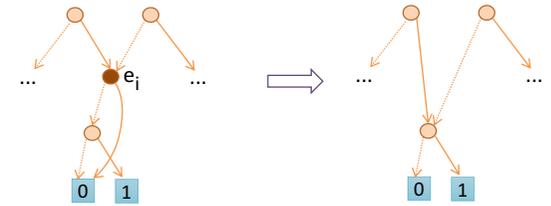


ノード共有ルール



2つの「等価な」ノードは共有される

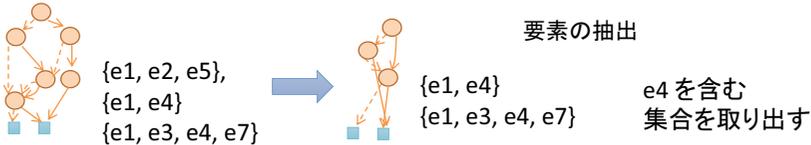
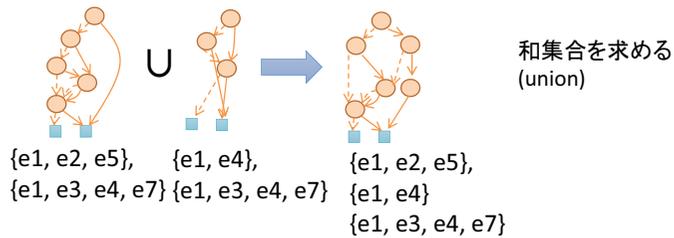
ゼロサプレスルール



1-枝が0-Terminalを指すノードは削除される

ZDDの演算

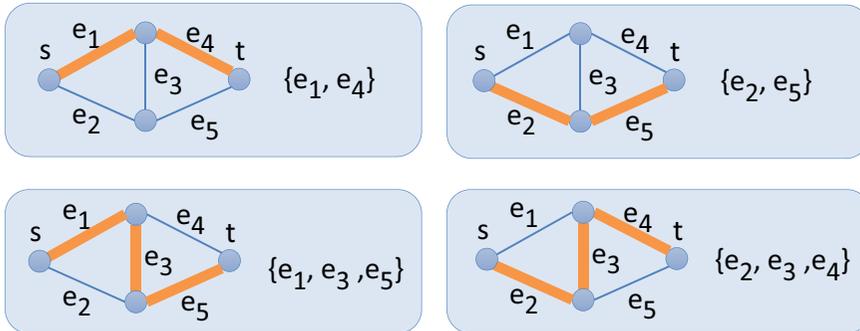
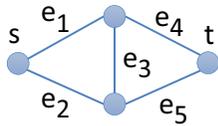
- ZDDを用いると、集合演算や、要素の検索等、様々な演算が効率良く行える



今日の内容

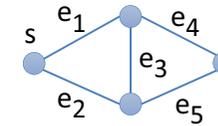
- graphillion ライブラリの紹介
 - graphillion ライブラリでできること
 - graphillion の内部データ構造
 - ZDD
 - graphillion が使用しているアルゴリズム
 - フロンティア法
- 適用事例紹介 (1), (2), (3) s-t 経路を例に説明

s-t 経路は辺の集合で表現できる

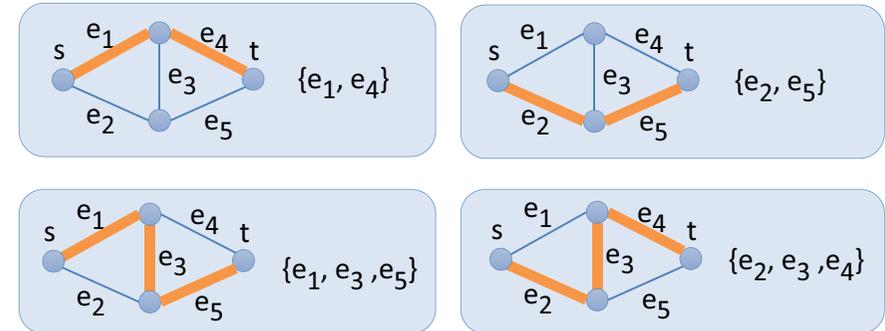


33

s-t 経路は辺の集合で表現できる

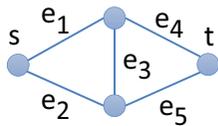


全ての s-t 経路を列挙して、
辺集合の集合で表す



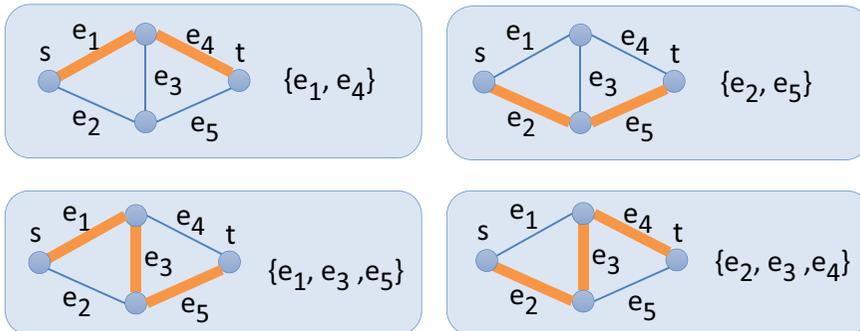
34

s-t 経路は辺の集合で表現できる



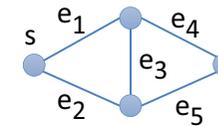
全ての s-t 経路を列挙して、
辺集合の集合で表す

全 s-t 経路の集合 = $\{\{e_1, e_4\}, \{e_2, e_5\}, \{e_1, e_3, e_5\}, \{e_2, e_3, e_4\}\}$



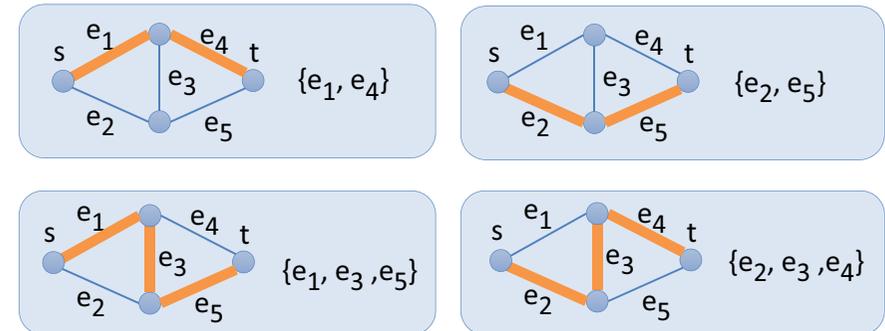
35

s-t 経路は辺の集合で表現できる



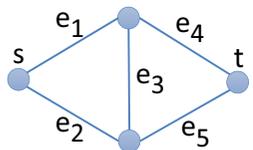
全ての s-t 経路を列挙して、
辺集合の集合で表す
これをZDDで表現する

全 s-t 経路の集合 = $\{\{e_1, e_4\}, \{e_2, e_5\}, \{e_1, e_3, e_5\}, \{e_2, e_3, e_4\}\}$



36

経路列挙 (ZDD構築) アルゴリズム [Knuth 08]

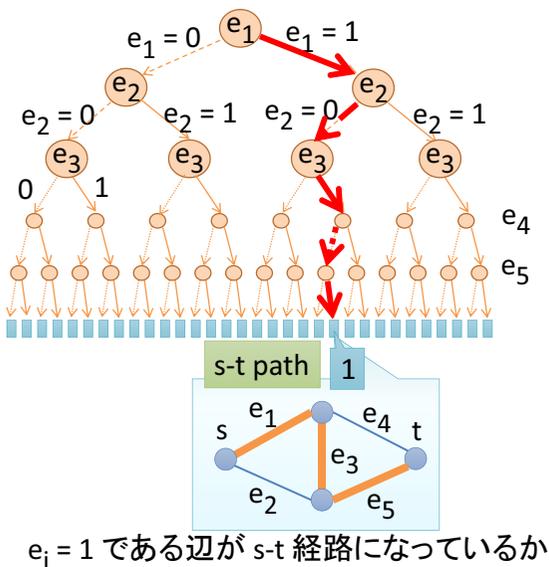


1. 辺に順番を付ける
(例えば、s から幅優先)
(もっと良い方法もあり)

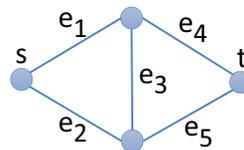
2. ZDDを構築

辺 e_1, e_2, \dots の順に処理

各辺変数 e_i に対し、
 $e_i = 0$ or 1 を決めていく



経路列挙 (ZDD構築) アルゴリズム [Knuth 08]

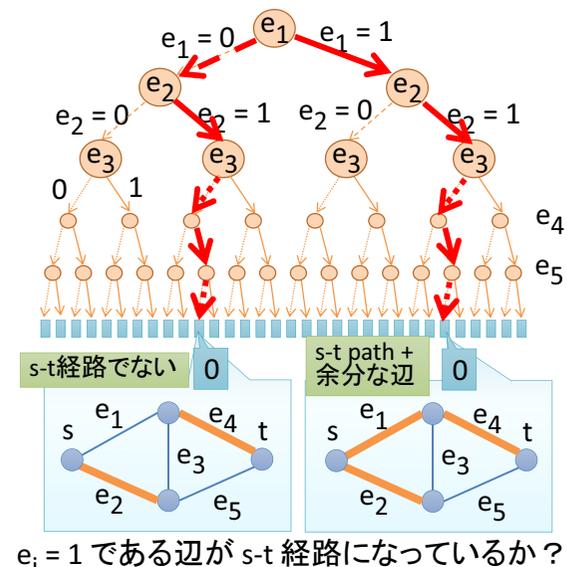


1. 辺に順番を付ける
(例えば、s から幅優先)
(もっと良い方法もあり)

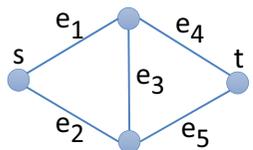
2. ZDDを構築

辺 e_1, e_2, \dots の順に処理

各辺変数 e_i に対し、
 $e_i = 0$ or 1 を決めていく



経路列挙 (ZDD構築) アルゴリズム [Knuth 08]

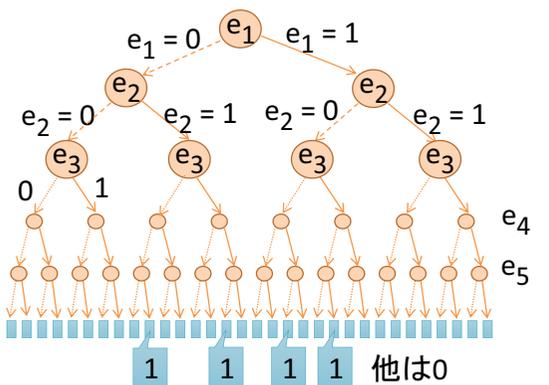


1. 辺に順番を付ける
(例えば、s から幅優先)
(もっと良い方法もあり)

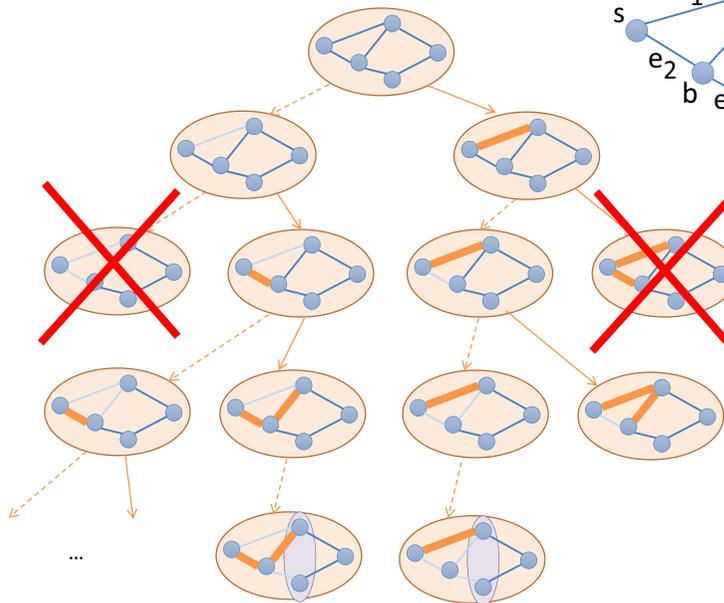
2. ZDDを構築

辺 e_1, e_2, \dots の順に処理

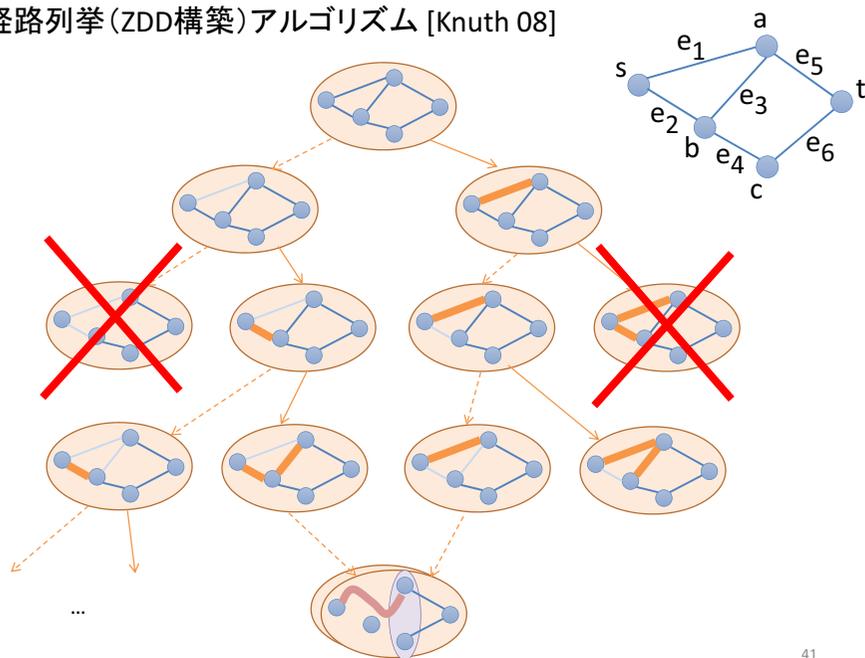
各辺変数 e_i に対し、
 $e_i = 0$ or 1 を決めていく



経路列挙 (ZDD構築) アルゴリズム [Knuth 08]

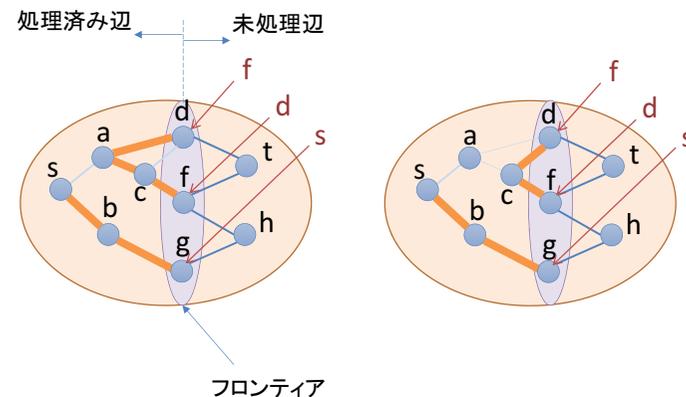


経路列挙 (ZDD構築) アルゴリズム [Knuth 08]



41

経路列挙 (ZDD構築) アルゴリズム [Knuth 08]

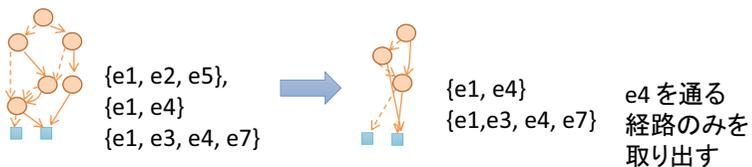


部分経路の反対側の端点を記憶しておき、
フロンティア上ですべて一致するなら、
2つは同じ状態とみなす。

42

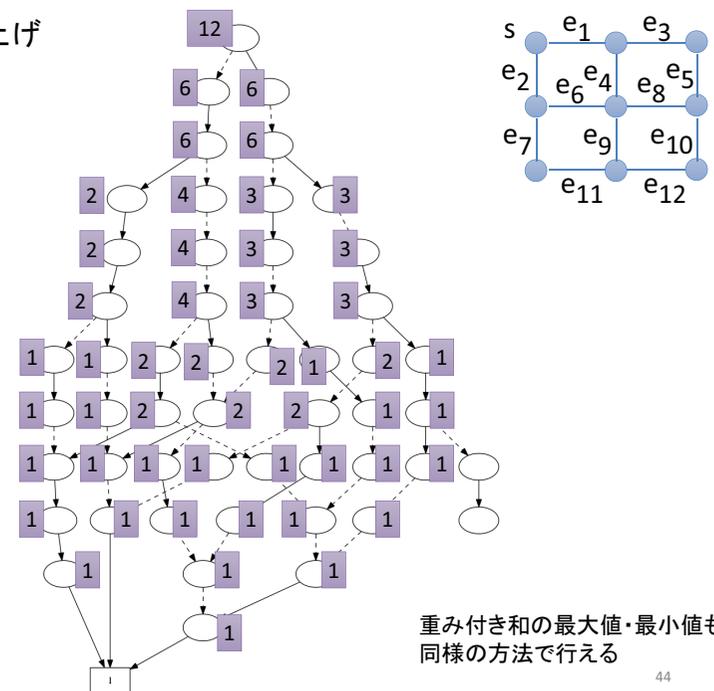
ZDDの形式で保存

- ZDDが構築できれば、経路の全列挙は簡単
 - top から 1-終端までたどればよい
- 構築したZDDはコンパクトなので、そのまま保持可能
- ZDD演算を行うことで、経路の条件付き検索が可能



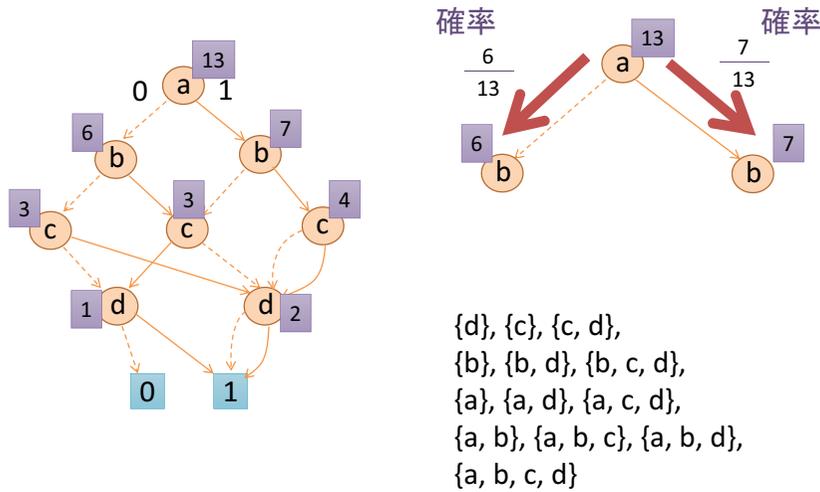
43

経路の数え上げ

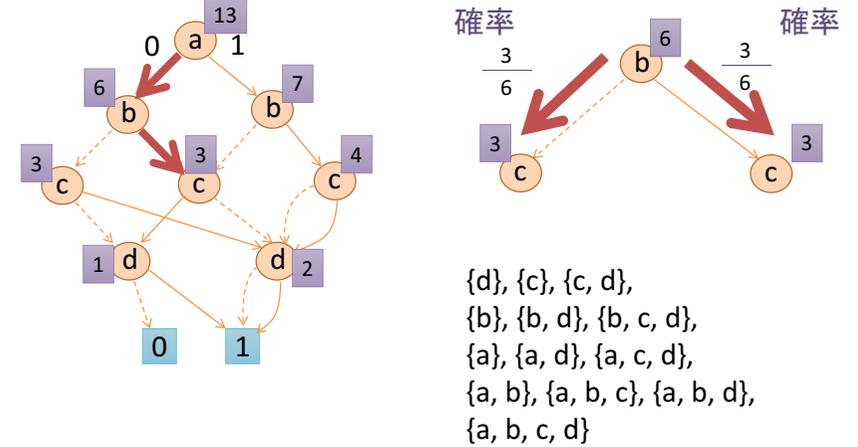


44

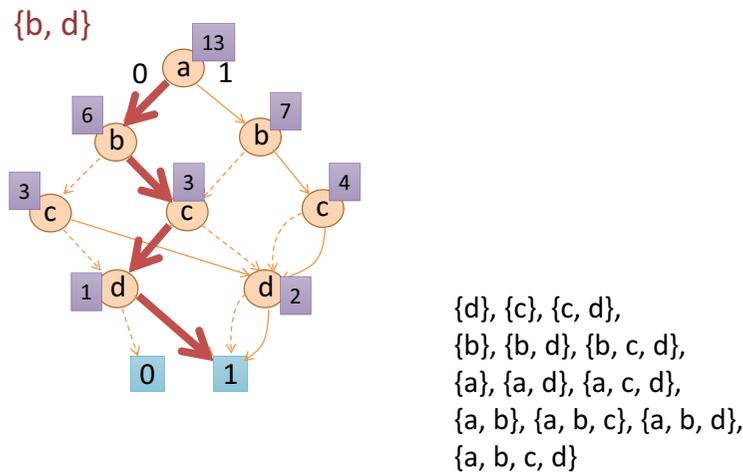
一様ランダムサンプリング



一様ランダムサンプリング



一様ランダムサンプリング



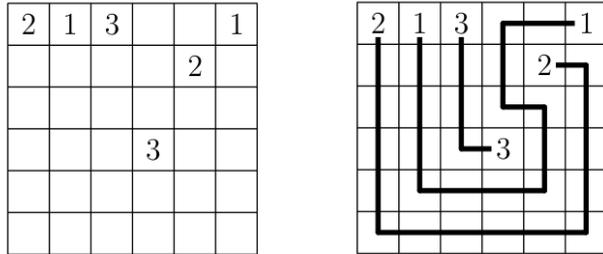
graphillion で扱える部分グラフの種類 (再掲)

- 経路
 - s-t 経路
 - ハミルトン経路(すべての頂点を通る)
 - サイクル(1周して戻る)
- 木
 - 森、全域森
 - 木、全域木
 - 連結成分
- マッチング
- クリーク(頂点同士がすべて結ばれている頂点集合)
- その他、様々な制約を課した部分グラフ

フロンティア法は、Knuth のアルゴリズム (s-t 経路) を、様々な部分グラフに適用できるように拡張したもの

適用事例1: パズルソルバー

• ナンバーリンク



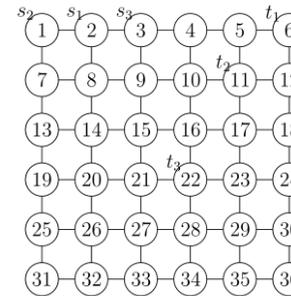
同じ数字同士を、線を交差させずに結ぶ

R. Yoshinaka, T. Saitoh, J. Kawahara, K. Tsuruma, H. Iwashita, S. Minato.
Finding all solutions and instances of numberlink and slitherlink by ZDDs.
Algorithms, 5, 176–213, 2012.

ZDD書籍⁴⁹から引用

適用事例1-1: ナンバーリンクソルバー 1/4

• グラフの問題として定式化



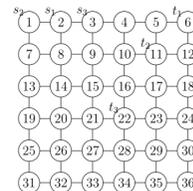
s1-t1 経路
s2-t2 経路
...
sp-tp 経路

(複数終端対経路)
を同時に求める問題

ZDD書籍⁵⁰から引用

適用事例1-1: ナンバーリンクソルバー 2/4

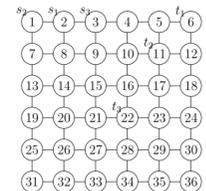
- graphillion には、直接、複数終端対経路を求めるメソッドはない
- 条件をつけた部分グラフを求めるメソッドを使う



ZDD書籍⁵¹から引用

適用事例1-1: ナンバーリンクソルバー 3/4

- 次数の条件
 - 終端 (si, ti) の次数は1
 - それ以外の次数は0 または 2



```
>>> universe = [...]
>>> GraphSet.set_universe(universe)
>>> point_pairs = [[2, 6], [1, 11], [3, 22]]
>>> points = sum(point_pairs, [])
>>>
>>> deg_cons = dict([(v, 1) for v in
... set(range(1, 37)) if v in points])
>>> deg_cons.update(dict([(v, (0, 2)) for v in
... set(range(1, 37)) if v not in points]))
```

[2, 6, 1, 11, 3, 22]

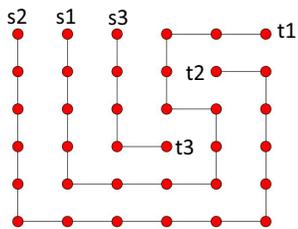
{1: 1, 2: 1, 3: 1, 4: (0, 2), 5: (0, 2), 6: 1, ...}

ZDD書籍⁵²から引用

適用事例1-1: ナンバーリンクソルバー 4/4

[[2, 6], [1, 11], [3, 22]]

```
>>> solutions = GraphSet.graphs(
...     vertex_groups=point_pairs,
...     degree_constraints=deg_cons,
...     no_loop=True)
>>>
>>> print solutions.len()
1
```



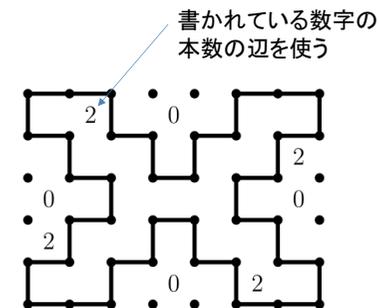
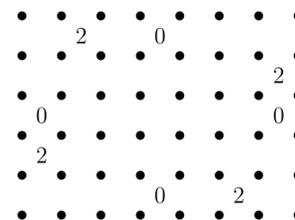
得られた解

{1: 1, 2: 1, 3: 1, 4: (0, 2), 5: (0, 2), 6: 1, ...

ZDD書籍⁵³から引用

適用事例1-2: スリザーリンクソルバー 1/4

• スリザーリンク



サイクルを1個作る

ZDD書籍⁵⁴から引用

適用事例1-2: スリザーリンクソルバー 2/4

- 初めに、マスの数字は無視して、サイクルをすべて求める

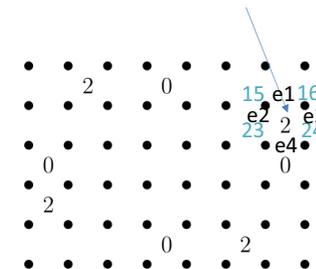
```
>>> universe = [...]
>>> GraphSet.set_universe(universe)
>>>
>>> cycles = GraphSet.cycles()
```

適用事例1-2: スリザーリンクソルバー 3/4

- 次に、ある1つのマスに着目
そのマスの制約を満たしている部分グラフのみを抽出

```
>>> e1 = (15, 16)
>>> e2 = (15, 23)
>>> e3 = (16, 24)
>>> e4 = (23, 24)

>>> from itertools import combinations
>>> g_set = list(combinations([e1, e2, e3, e4], 2))
>>> in_gs = GraphSet(g_set)
>>> cycles = cycles.including(in_gs)
```



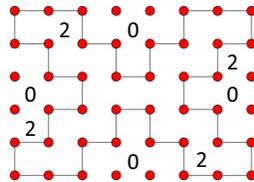
ZDD書籍⁵⁶から引用

適用事例1-2: スリザーリンクソルバー 4/4

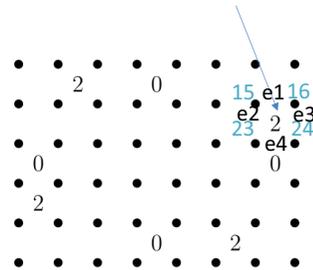
- 次に、ある1つのマスに着目
そのマスの制約を満たしている部分グラフのみを抽出

```
>>> g_set2 = list(combinations([e1,
e2, e3, e4], 3))
>>> ex_gs = GraphSet(g_set2)
>>> cycles = cycles.excluding(ex_gs)
```

これをすべてのマスについて行う。
得られた部分グラフが解

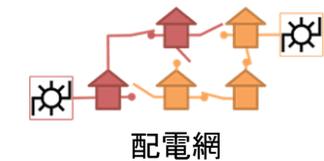
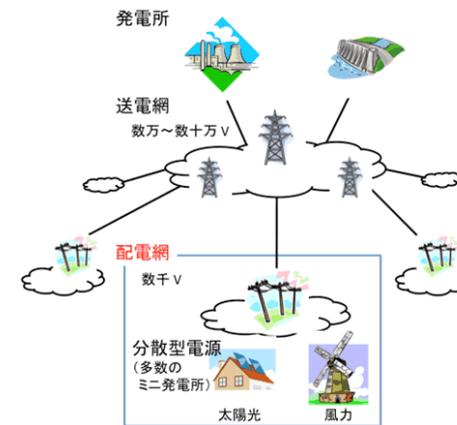


得られた解



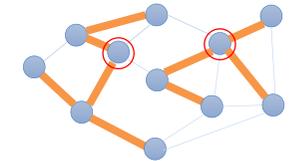
ZDD書籍⁵⁷から引用

適用事例2: 配電網のスイッチ構成 1/10



すべての家は
ちょうど1つの変電所に
つながっている必要がある
サイクルが生じてはいけない

変電所を根とする根付き全域森



引用: <http://www.ist.go.jp/pr/announce/20120223/index.html>

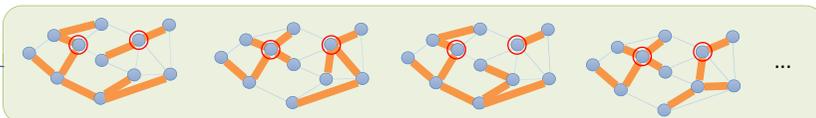
T. Inoue et al., "Distribution Loss Minimization with Guaranteed Error Bound,"
IEEE Transactions on Smart Grid, Vol. 5, Issue 1, 2014, pp. 102-111.

58

適用事例2: 配電網のスイッチ構成 2/10

- 根付き全域森を列挙する

```
>>> universe = [...]
>>> GraphSet.set_universe(universe)
>>> forests = GraphSet.forests(roots=[1, 9, 73, 81],
is_spanning=True)
>>> print forests.len()
54060425088
```

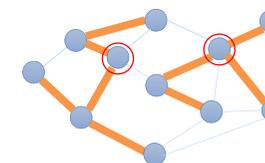


59

適用事例2: 配電網のスイッチ構成 3/10

- 電気制約
 - 1つの変電所が給電可能な最大家庭数に制限がある

制限数 5



制限数オーバー

60

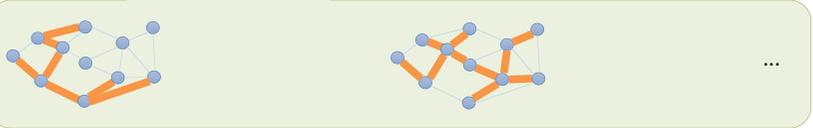
適用事例2: 配電網のスイッチ構成 4/10

- 電気制約を満たす根付き全域森を求める 制限数 6



まずは、電気制約を満たさない大きな木を求める

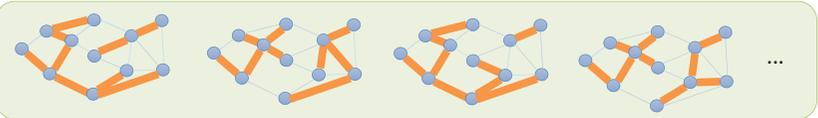
```
>>> all_trees = GraphSet.trees()
>>> too_large_trees = all_trees.larger(6)
```



61

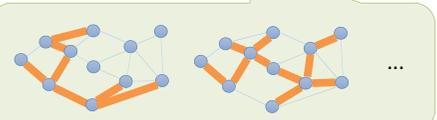
適用事例2: 配電網のスイッチ構成 5/10

- 電気制約を満たす根付き全域森を求める 制限数 6



根付き全域森の集合から、電気制約に違反する木を含む根付き全域森を削除

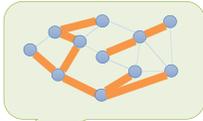
```
>>> safe_forests = forests.excluding(too_large_trees)
```



62

適用事例2: 配電網のスイッチ構成 6/10

- 与えられた構成(根付き全域森)が、制約を満たすかどうか調べる

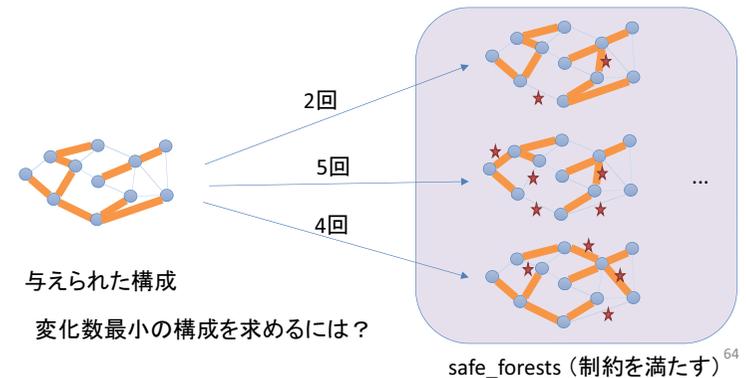


```
>>> unsafe_forest = [...]
>>> unsafe_forest in safe_forests
False
```

63

適用事例2: 配電網のスイッチ構成 7/10

- 与えられた構成から、スイッチON/OFFをいくつか変化させて、制約を満たす構成に変化させる

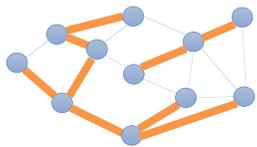


適用事例2: 配電網のスイッチ構成 8/10

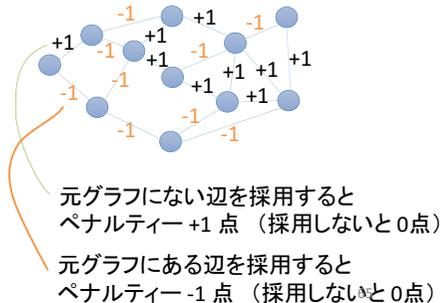
- 最適化問題として定式化

スイッチを変化させるごとにペナルティーが発生
ペナルティーを最小化する構成を求める

graphillion では、採用した辺にしか重みをつけることはできない

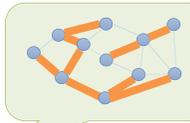


与えられた構成
(元グラフ)



適用事例2: 配電網のスイッチ構成 9/10

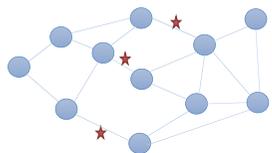
- 与えられた構成(根付き全域森)が、制約を満たすかどうか調べる



```
>>> unsafe_forest = [...]
>>>
>>> weights = {}
>>> for switch in universe:
...     weights[switch] = 1 if switch in unsafe_forest else -1
...
>>> for f in safe_forests.min_iter(weights):
...     print f
...     on_switches = [e for e in f if e not in unsafe_forest]
...     off_switches = [e for e in unsafe_forest if e not in f]
```

適用事例2: 配電網のスイッチ構成 10/10

- blocking set (hitting set)



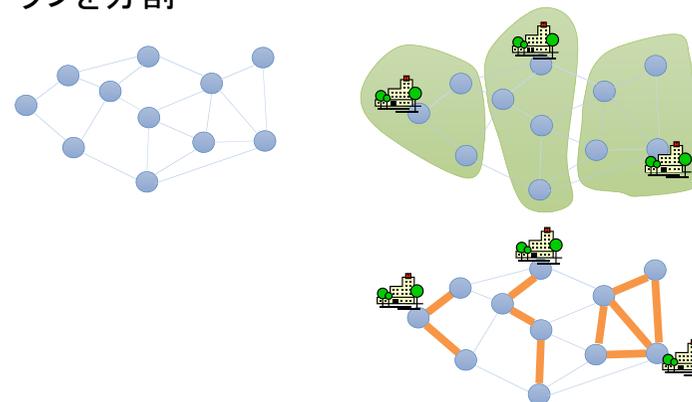
切断によって、構成(根付き全域森)が
なくなるような辺の集合

```
>>> failures = safe_forests.blocking()
>>> minimal_failures = failures.minimal()
```

極小のものだけを求めることができる

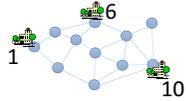
事例3: 避難所割り当て 1/2

- グラフと避難所が与えられたとき、避難所ごとにグラフを分割



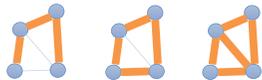
事例3: 避難所割り当て 2/2

- 割当をすべて列挙する



1, 6, 10 は同じ連結成分に
含まれてはいけない

```
>>> universe = [...]  
>>> GraphSet.set_universe(universe)  
>>> assignments = GraphSet.graphs([[1], [6], [10]])  
>>>  
>>> maximal_assignments = assignments.maximal()
```



同じ連結成分内で辺が張れる場合は
必ず張る

69

その他の適用事例

- 選挙区割りの列挙
- 多面体の展開図の列挙
- 住宅フロアプランの列挙
- ...

70

まとめ

- graphillion の紹介
 - 内部データ構造とアルゴリズム
 - ZDD
 - フロンティア法
- 適用事例の紹介
 - パズルソルバー(ナンバーリンク、スリザーリンク)
 - 配電網のスイッチ構成
 - 避難所割り当て

71