

$$H = A_1 \sum_{v \in V} \left(1 - \sum_{j=1}^{N} x_{v,j} \right)^2 + A_2 \sum_{j=1}^{N} \left(1 - \sum_{v \in V} x_{v,j} \right)^2 + A_3 \sum_{(u,v) \notin E} \sum_{j=1}^{N} x_{u,j} x_{v,j+1} + A_4 \sum_{(uv) \in E} W_{uv} \sum_{j=1}^{N} x_{u,j} x_{v,j+1}$$

```
const cities := [@NS, @KD, @NI, @CM, @HM, ...]
type order := 1 .. len(cities)
order cities
define distance @A @B := (@A <-> @B || (@A == 1,
    @B == len(cities)) \parallel (@A == len(cities), @B == 1))
different (cities)
minimize {
    41.1: distance @KS @KD
    119: distance @KS @NI
    74.2: distance @KS @CM
    139: distance @KS @HM
    86.4: distance @KD @NI
    37.9: distance @KD @CM
    110: distance @KD @HM
    67.4: distance @NI @CM
    121: distance @NI @HM
    81.1 : distance @CM @HM ...
solve (cities)
print (cities)
```

```
type order := 1 .. len(cities)
order cities
define distance @A @B := (@A <-> @B || (@A == 1,
    @B == len(cities)) \parallel (@A == len(cities), @B == 1))
different (cities)
minimize {
    41.1: distance @KS @KD
    119: distance @KS @NI
    74.2: distance @KS @CM
    139: distance @KS @HM
    86.4: distance @KD @NI
    37.9: distance @KD @CM
    110: distance @KD @HM
    67.4: distance @NI @CM
    121: distance @NI @HM
    81.1 : distance @CM @HM ...
solve (cities)
print (cities)
```

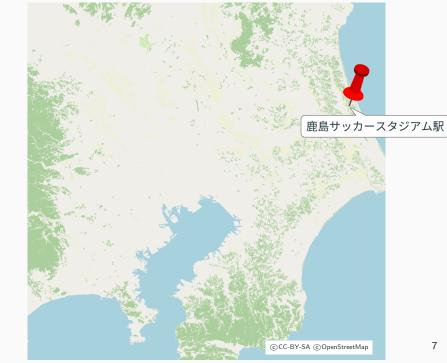
```
const cities : [@NS, @KD, @NI, @CM, @HM, ...]
                                                  cities の定義
type order := 1 .. len(cities)
order cities
define distance @A @B := (@A <-> @B || (@A == 1,
    @B == len(cities)) || (@A == len(cities), @B == 1))
different (cities)
minimize {
                                               distance O
   41.1: distance @KS @KD
                                                    定義
    119: distance @KS @NI
   74.2: distance @KS @CM
    139: distance @KS @HM
   86.4: distance @KD @NI
   37.9: distance @KD @CM
    110: distance @KD @HM
   67.4: distance @NI @CM
    121: distance @NI @HM
   81.1 : distance @CM @HM ...
solve (cities)
print (cities)
                                           ※最新版とは仕様が異なります
```

```
const cities : [@NS, @KD, @NI, @CM, @HM, ...]
                                                   cities の定義
type order := 1 .. len(cities)
order cities
define distance @A @B := (@A <-> @B || (@A == 1,
    @B == len(cities)) || (@A == len(cities), @B == 1))
different (cities)
minimize {
                                                distance \mathcal{O}
   41.1: distance @KS @KD
                                                     定義
    119: distance @KS @NI
   74.2: distance @KS @CM
    139: distance @KS @HM
                                             最小化
   86.4: distance @KD @NI
   37.9: distance @KD @CM
    110: distance @KD @HM
   67.4: distance @NI @CM
    121: distance @NI @HM
   81.1 : distance @CM @HM ...
solve (cities)
print (cities)
                                           ※最新版とは什様が異なります
```

```
const cities : [@NS, @KD, @NI, @CM, @HM, ...]
                                                cities の定義
type order := 1 .. len(cities)
order cities
define distance @A @B := (@A <-> @B || (@A == 1,
   @B == len(cities)) \parallel (@A == len(cities), @B == 1))
different (cities)
minimize {
                                              distance O
   41.1: distance @KS @KD
                                                  定義
    119: distance @KS @NI
   74.2: distance @KS @CM
    139: distance @KS @HM
                                           最小化
   86.4: distance @KD @NI
   37.9: distance @KD @CM
    110: distance @KD @HM
   67.4: distance @NI @CM
    121: distance @NI @HM
   81.1 : distance @CM @HM ...
                                    なんとなく分かる
solve (cities)
print (cities)
```

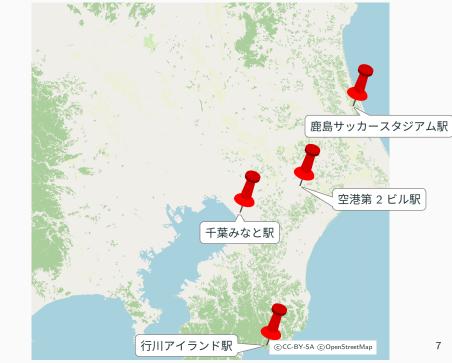
高輪ゲートウェイ



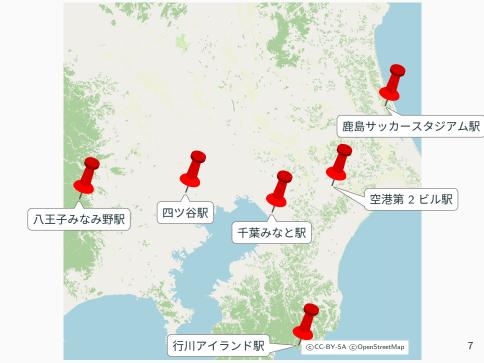








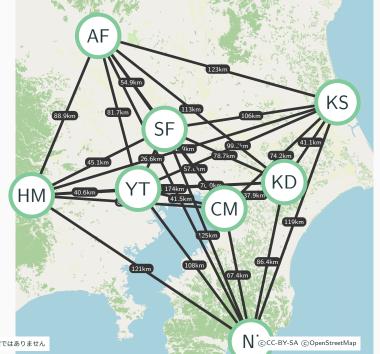














道のりが最短なものを 求める。





制約条件+最適化項=



制約条件+最適化項=

組合せ最適化問題

```
const cities : [@NS, @KD, @NI, @CM, @HM, ...]
                                                   cities の定義
type order := 1 .. len(cities)
order cities
define distance @A @B := (@A <-> @B || (@A == 1,
    @B == len(cities)) || (@A == len(cities), @B == 1))
different (cities)
minimize {
                                                distance \mathcal{O}
   41.1: distance @KS @KD
                                                     定義
    119: distance @KS @NI
   74.2: distance @KS @CM
    139: distance @KS @HM
                                             最小化
   86.4: distance @KD @NI
   37.9: distance @KD @CM
    110: distance @KD @HM
   67.4: distance @NI @CM
    121: distance @NI @HM
   81.1 : distance @CM @HM ...
solve (cities)
print (cities)
                                           ※最新版とは什様が異なります
```





組合せ最適化問題

世の中の多くの問題は

組合せ最適化問題

|で記述される



アニーリング

によって

組合せ最適化問題を早く解けるようになる と期待されている

- グラフ分割問題
- 集合詰め問題
- 頂点被覆問題
- 最小最大マッチング問題
- グラフ彩色問題
- ハミルトン閉路問題
- ...

- グラフ分割問題
- 集合詰め問題
- 頂点被覆問題
- 最小最大マッチング問題
- グラフ彩色問題
- ハミルトン閉路問題
- ...

```
type group A | B | C
group [@NODE 1, @NODE 2, @NODE 3, @NODE 4.
   @NODE_5, @NODE_6, @NODE_7, @NODE_8]:p
minimize {
1:@NODE 1 == @NODE 2
1:@NODE_1 == @NODE_3
1:@NODE_1 == @NODE_5
1:@NODE 1 == @NODE 6
1:@NODE 1 == @NODE 8
 1:@NODE_2 == @NODE_4
1:@NODE 2 == @NODE 5
 1:@NODE 2 == @NODE 7
1:@NODE_3 == @NODE_4
1:@NODE 3 == @NODE 5
1:@NODE 3 == @NODE 6
1:@NODE 3 == @NODE 8
 1:@NODE 4 == @NODE 5
 1:@NODE 4 == @NODE 7
 1:@NODE 5 == @NODE 7
1:@NODE_6 == @NODE_7
solve(p)
print(p)
```

- グラフ分割問題
- 集合詰め問題
- 頂点被覆問題
- 最小最大マッチング問題
- グラフ彩色問題
- ハミルトン閉路問題
- ..

```
type group A | B | C
group [@NODE 1, @NODE 2, @NODE 3, @NODE 4.
   @NODE 5 @NODE 6 @NODE 7 @NODE 81:p
     type bool := yes | no
     bool [ @v1, @v2, @v3, @v4, @v5,
           @v6, @v7, @v8]: subsets
     @v1 != yes || @v4 != yes
     @v1 != yes || @v6 != yes
     @v2 != ves || @v5 != ves
     @v2 != ves || @v8 != ves
     @v3 != yes || @v7 != yes
     @v4 != ves || @v5 != ves
     @v4 != yes || @v8 != yes
     @v5 != ves || @v7 != ves
     @v7 != yes || @v8 != yes
     maximize {
      1:@v1 == yes
      1:@v2 == yes
      1:@v3 == ves
      1:@v4 == yes
      1:@v5 == yes
      1:@v6 == yes
      1:@v7 == yes
      1:@v8 == yes
     solve(subsets)
     print(subsets)
```

- グラフ分割問題
- 集合詰め問題
- 頂点被覆問題
- 最小最大マッチング問題
- グラフ彩色問題
- ハミルトン閉路問題
- ..

```
type group A | B | C
group [@NODE 1, @NODE 2, @NODE 3, @NODE 4.
   @NODE 5 @NODE 6 @NODE 7 @NODE 81:p
     type bool := yes | no
     bool [ @v1, @v2, @v3, @v4, @v5,
           @v6, @v7, @v8]: subsets
     @v1 != yes || @v4 != yes
     @v1 != yes || @v6 != yes
              type colored := yes | no
     @v:
              colored [ @v1, @v2, @v3, @v4, @v5,
     @v
                    @v6, @v7, @v8]: vertices
     @٧<sub>'</sub>
              @v1 == yes, @v4 == yes
     @v:
              @v2 == ves, @v5 == ves
     @v
              @v4 == yes, @v5 == yes
     ma:
              @v5 == ves, @v7 == ves
      1:
              minimize {
               1:@v1 == ves
               1:@v2 == yes
                1:@v3 == ves
               1:@v4 == yes
                1:@v5 == ves
               1:@v6 == yes
                1:@v7 == ves
                1:@v8 == yes
     solv
     prir
               solve(vertices)
              print(vertices)
```

- グラフ分割問題
- 集合詰め問題
- 頂点被覆問題
- 最小最大マッチング問題
- グラフ彩色問題
- ハミルトン閉路問題
- ..

```
type group A | B | C
group [@NODE 1, @NODE 2, @NODE 3, @NODE 4.
   @NODE 5 @NODE 6 @NODE 7 @NODE 81:p
     type bool := yes | no
     bool [ @v1, @v2, @v3, @v4, @v5,
           @v6, @v7, @v8]: subsets
     @v1 != yes || @v4 != yes
     @v1 != yes || @v6 != yes
     @v:
              type colored := yes | no
     @v:
              colored [ @v1, @v2, @v3, @v4, @v5,
     @v
                    @v6, @v7, @v8]: vertices
     @٧<sup>,</sup>
              @v1 == ves, @v4 == ves
     രം
              @v2 == ves, @v5 == ves
     @v
     ma:
                  type color red | orange |pink
      1:
                  color [@BC, @YK, @NW, @AB, @SK, @NV, @MT,
                        @ON, @OB, @NB, @NS, @PE, @NL1: p
      1:
                  @BC != @AB, @BC != @YK, @BC != @NW
      1:
                  @YK != @BC, @YK != @NW
      1:
                  @NW != @YK, @NW != @BC
                  @AB != @BC, @AB != @NW, @AB != @SK
                  @SK != @AB, @SK != @NW, @SK != @MT
      1:
                  @NV != @NW, @NV != @MT
      1:
                  @MT != @NV, @MT != @SK, @MT != @ON
                  @ON != @MT, @ON != @QB
     solv
                  @OB != @ON, @OB != @NB, @OB != @NL
                  @NB != @QB, @NB != @NS
     prir
                  @NS != @NB
                  @NL != @QB
                  solve(p)
                  print(p)
```

古典コンピュータとアニーリングマシン

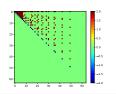
















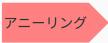
古典コンピュータとアニーリングマシン

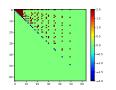
ノイマン型 コンピュータ















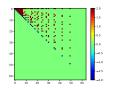
















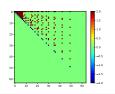














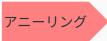


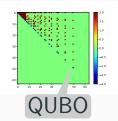
















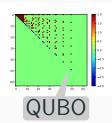
ノイマン型 コンピュータ







アニーリング







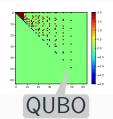






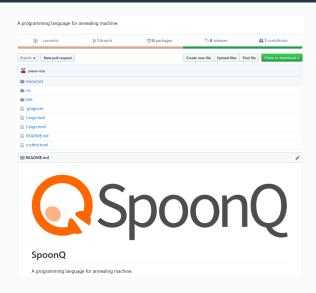


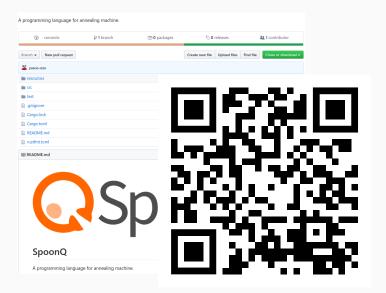












https://github.com/SpoonQ/

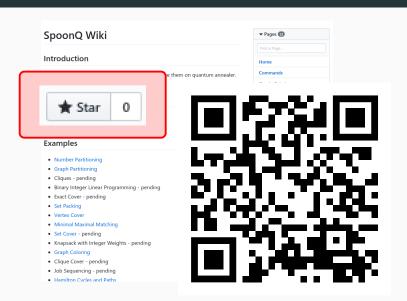
SpoonQ Wiki Introduction SpoonQ is a language to describe problems and solve them on quantum annealer. Japanese Syntax Commands Operators Examples Number Partitioning Graph Partitioning · Cliques - pending . Binary Integer Linear Programming - pending · Exact Cover - pending · Set Packing Vertex Cover · Minimal Maximal Matching · Set Cover - pending · Knapsack with Integer Weights - pending · Graph Coloring · Clique Cover - pending · Job Sequencing - pending

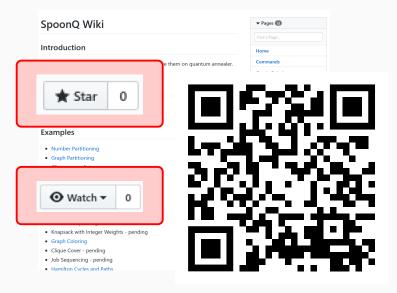
· Hamilton Cycles and Paths



▼ Pages ®

Home Commands







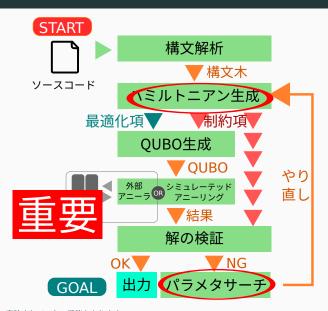
無料ですぐ使える

Image: CC0 license

デモ

プログラミングに詳しい方向けの説明





現状の SpoonQ では大きな問題は解けない

現状の SpoonQ では大きな問題は解けない



ハミルトニアン生成
に改善の余地パラメタサーチ

アニーリングへの敷居を下げることで利用人口を増やし

アニーリングへの敷居を下げることで利用人口を増やし...

2020年を ② 東京オリンピック に!

アニーリングへの敷居を下げることで利用人口を増やし...

201X 年は機械学習元年?

201X 年は機械学習元年?

- 機械学習の初期 ... 研究者が独自にアルゴリズムを開発
 - 限られた人しか機械学習を活用できない
- 機械学習ライブラリの発展
 - 利用人口の増加
 - 新しいパラダイムの出現
 - さらなる機械学習ライブラリの出現

2020 年現在

201X 年は機械学習元年?

- 機械学習の初期 ... 研究者が独自にアルゴリズムを開発
 - 限られた人しか 機械学習を 活用できない
- 機械学習ライブラリの発展
 - 利用人口の増加
 - 新しいパラダイムの出現
 - さらなる機械学習ライブラリの出現

アニーリングは この段階

2020年現在

201X 年は機械学習元年?

- 機械学習の初期 ... 研究者が独自にアルゴリズムを開発
 - 限られた人しか 機械学習を 活用できない
- 機械学習ライブラリの発展
 - 利用人口の増加
 - 新しいパラダイムの出現
 - さらなる機械学習ライブラリの出現

アニーリングは この段階

SpoonQで業界に火をつけたい

問 1.

問 1.

処理系をつくることの困難さ ≒ 問題を記述することの難しさ

Programming Language

is one of

問 1.

処理系をつくることの困難さ≒ 問題を記述することの難しさ

Programming Language is one of 思考のための道具



新しい道具をつくり, 初めて見える世界を探検したい

Image: CC0 license

まとめ

- SpoonQ はアニーリング向けプログラミング言語
- 有名な組合せ最適化問題だけでなく、より一般的な問題を記述できることを目指している
- ユーザーの方へ アニーリング をもっと身近に!
- 開発者の方へ 「道具」をつく ることでアニーリングの発展 に貢献!





情報処理学会 第 82 回全国大会

口頭発表 (予定)



https://github.com/SpoonQ