

SWAQ

特定の問題にちょっと強くなった量子アニーリングシミュレーター

岡田颯斗

自己紹介

前提

背景

問題例

手法

参考文献

- ▶ 名前：岡田颯斗（高校3年生）
- ▶ 趣味・興味：
 - ▶ 競技数学
 - ▶ 量子コンピュータ

量子アニーリングは組合せ最適化問題を解く手段の一つ

彩色問題

- ▶ 隣り合う場所は異なる色で塗分ける

巡回セールスマン問題

- ▶ 複数の街を最短経路ですべて訪れる

彩色問題：リンク

量子アニーリングは組合せ最適化問題を解く手段の一つ

彩色問題

- ▶ 隣り合う場所は異なる色で塗分ける

巡回セールスマン問題

- ▶ 複数の街を最短経路ですべて訪れる

量子アニーリングは組合せ最適化問題を解く手段の一つ

彩色問題

- ▶ 隣り合う場所は異なる色で塗分ける

巡回セールスマン問題

- ▶ 複数の街を最短経路ですべて訪れる

しかし、量子アニーリングは最適化問題を効率よく解けるかというと...

量子アニーリングは m 個の中から n 個選ぶのが苦手

なぜなら...

- ▶ 制約はペナルティ項として目的関数につけられる
- ▶ すると問題が非本質な方向へ最適化される

minimize H_{object}

subject to $H_{constraint} = c$

量子アニーリングは m 個の中から n 個選ぶのが苦手

なぜなら...

- ▶ 制約はペナルティ項として目的関数につけられる
- ▶ すると問題が非本質な方向へ最適化される

$$\text{minimize } H_{object} + \underbrace{(H_{constraint} - c)^2}_{H_{penalty}}$$

彩色問題

$$\begin{aligned} &\text{minimize} && \sum_{i,j \in Adj} \sum_{k \in color} q_{i,k} q_{j,k} \\ &\text{subject to} && \sum_{i \in vertices} q_{i,k} = 1 \end{aligned}$$

↓

$$\begin{aligned} &\text{minimize} && \sum_{i,j \in Adj} \sum_{k \in color} q_{i,k} q_{j,k} \\ &&& + \sum_{k \in color} \left(\sum_{i,j \in Adj} -1 \right)^2 \end{aligned}$$

巡回セールスマン問題

$$\begin{aligned} &\text{minimize} && \sum_{i,j \in C} \sum_{k=0}^n w_{i,j} q_{i,k} q_{j,k+1} \\ &\text{subject to} && \sum_{i \in C} q_{i,k} = 1 \end{aligned}$$

$$\sum_{k=0}^n q_{i,k} = 1$$

↓

$$\begin{aligned} &\text{minimize} && \sum_{i,j \in C} \sum_{k=0}^n w_{i,j} q_{i,k} q_{j,k+1} \\ &&& + \sum_{k=0}^n \left(\sum_{i \in C} q_{i,k} - 1 \right)^2 + \sum_{i \in C} \left(\sum_{k=0}^n q_{i,k} - 1 \right)^2 \end{aligned}$$

自己紹介

前提

背景

問題例

手法

参考文献

hogehoge

制約を常に満たすように解を遷移させる-Swap Based

