明日から graphlib、みんなで使おう

Hayao Suzuki

PvCon JP 2025 at International Conference Center Hiroshima

September 26, 2025

Share it

GitHub

• https://github.com/HayaoSuzuki/pyconjp2025

Hashtag

#pyconjp #PyConJP2025

Who am I?

お前誰よ

Name Hayao Suzuki (鈴木 駿)

Work ソフトウェアエンジニア at 東京ガス株式会社

東京ガス株式会社について

- 一都六県に都市ガス・電気などのエネルギーを供給する会社
- 東京ガスは PvCon JP 2025 の Gold スポンサーです
- ソフトウェアエンジニアを絶賛募集中 https://www.tokyo-gas-recruit.com/career/

Who am I?

翻訳

- Effective Python 第 3 版 (O'Reilly Japan) New!
- ハイパーモダン Python(O'Reilly Japan)
- Python Distilled(O'Reilly Japan)

監訳・監修

- ロバスト Python(O'Reilly Japan)
- 入門 Python 3 第 2 版 (O'Reilly Japan)
- Python クイックリファレンス 第 4 版 (O'Reilly Japan)

Who am I?

過去の発表 (抜粋)

- Let's implement useless Python objects(PyCon APAC 2023)
- 組み込み関数 pow の知られざる進化 (PyCon JP 2021)
- インメモリーストリーム活用術 (PyCon JP 2020)
- 君は cmath を知っているか (PyCon mini Shizuoka 2020)
- Python と楽しむ初等整数論 (PyCon mini Hiroshima 2019)
- SymPy による数式処理 (PyCon JP 2018)
- 一覧は https://xaro.hatenablog.jp/ を参照してください

Today's Theme

明日から graphlib、みんなで使おう

Executive Summary

忙しい人向けの要約

- トポロジカルソートとは、有向非巡回グラフの頂点集合の線型順序である
- graphlib は、トポロジカルソートが実装された標準ライブラリである
- graphlib は、簡易的なタスクランナーとして使える

グラフって、何?

定義 (無向グラフ)

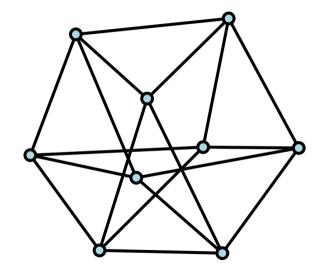
有限集合 V および $V \times V$ の非順序対からなる集合の部分集合 E の組 G = (V, E) を無向グラフと呼ぶ。

定義(有向グラフ)

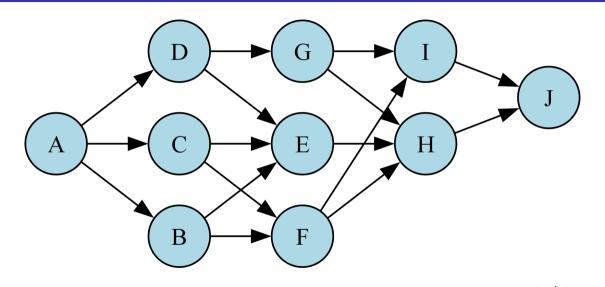
有限集合 V および $V \times V$ の順序対からなる集合の部分集合 E の組 G = (V, E) を有向グラフと呼ぶ。

- V を頂点集合、E を辺集合と呼ぶ。
- V の要素を G の頂点、E の要素を G の辺と呼ぶ。

無向グラフの例



有向グラフの例



つまり…どういうことだってばよ?

…で、そのグラフは当社で働くうえで 何のメリットがあるとお考えですか?

| 来いよベネット! 定義なんか捨ててかかって来い!

忙しい人向けのグラフ

- グラフとは、「もの」とその「関係」を数学的にモデル化したものである
- 「もの」は人間、駅、タスク、サーバなど
- 「関係」は人間関係、線路、依存関係、ネットワークなど

定義 (二項関係)

集合 A の直積 $A \times A$ の部分集合 R を二項関係と呼ぶ。 また、 $(a,b) \in R$ を aRb と表す。

定義 (半順序関係)

以下の性質を満たす関係 R を半順序関係と呼ぶ。

反射律 $\forall a \in A$ に対して、aRa である

反対称律 $a,b \in A$ に対して、aRb かつ bRa ならば a=b である

推移律 $a, b, c \in A$ に対して、aRb かつ bRc ならば aRc である

半順序関係は、大小関係や比較の概念を抽象したもの。

定義 (線型順序)

集合 A の半順序関係 R において、 $\forall a,b \in A$ に対して aRb または bRa が成り立つならば、R は線型順序であると呼ぶ。

定義(トポロジカルソート)

有向グラフ G=(V,E) のトポロジカルソートとは、V の線型順序 (V,\leq) で、 $(u,v)\in E$ ならば $u\leq v$ を満たすものである。

定義 (歩道)

グラフ G=(V,E) の頂点 u_1 から u_k への長さ k の歩道 W とは、頂点の列 (u_1,u_2,\ldots,u_k) で、 $(u_i,u_j)\in E(1\leq i\leq j\leq k)$ を満たすものである。特 に、 $u_1=u_k$ の場合、W 閉じていると呼ぶ。

定義(道)

グラフ G=(V,E) の歩道 W において、頂点および辺がすべて異なるものは道と呼ぶ。特に、閉じた道を閉路と言う。

定義(有向非巡回グラフ)

有向グラフG = (V, E)において、閉路を含まないものを有向非巡回グラフと呼ぶ。

命題 (トポロジカルソート可能)

有向グラフ G がトポロジカルソート可能であるための必要十分条件は、 有向グラフ G が有向非巡回グラフであることである。

楽しい証明コーナー

トポロジカルソート可能 ⇒ 有向非巡回グラフ.

トポロジカルソート可能だがグラフ G に閉路が存在すると仮定する。 その閉路を v_i , v_j , v_k (i < j < k) として、かつ $v_i \le v_j \le v_k$ とする。 v_i , v_j , v_k (i < j < k) は閉路なので、 v_k から v_i への辺が存在する。 つまり、 $v_k < v_i$ となるが、それは仮定 $v_i < v_j < v_k$ に矛盾する。

17 / 25

まだまだ続くぞ楽しい証明コーナー

補題

有向非巡回グラフには入次数 0 の頂点が必ず存在する。

証明.

有向非巡回グラフの最長の道 v_1, \ldots, v_k を 1 つ選ぶ。 v_1 に入る辺が存在するならば、 u, v_1, \ldots, v_k かつ $(u, v_1) \in E$ のような頂点 u が存在することになるが、 v_1, \ldots, v_k が最長の道であるという仮定に反する。よって、 v_1 の入次数は 0 となり、有向非巡回グラフには入次数 0 の頂点が必ず存在する。

え? まだあるんですか? 楽しい証明コーナー

補題

有向非巡回グラフ G から入次数 0 の頂点およびそこから出る辺を取り除いた部分グラフ H もまた有向非巡回グラフである。

証明.

部分グラフ H が有向非巡回グラフではないと仮定する。H の閉路を C とした場合、H の構成方法から C には取り除いた入次数 0 の頂点およびそこから出る辺は含まれない。つまり、H は G の部分グラフなので、閉路 C は G にも存在することになる。しかし、それは G が有向非巡回グラフであるという仮定に反する。

|楽しいよな!| 証明コーナー

有向非巡回グラフ ⇒ トポロジカルソート可能.

有向非巡回グラフ *G* には必ず入次数 0 の頂点が必ず存在するので、その頂点およびそこから出る辺を取り除く。取り除いたグラフもまた有向非巡回グラフなので、頂点がなくなるまでそれを繰り返す。取り除いた順番に頂点を並べたものがトポロジカルソートである。

重要:証明がアルゴリズムになっていることに注意。

今日は PyCon JP 2025 の 1 日目です

離散数学の講義ではなく、 PyCon JP ですよ

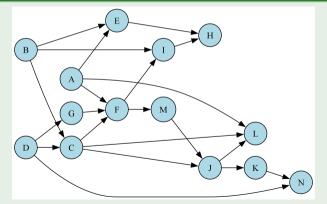
来いよベネット! 証明なんか捨てて(ry

「忙しい人向けのトポロジカルソート

- 半順序関係は、大小関係や包含関係を抽象化したもの
- 線型順序は、どれでも比較できるやつ、ぐらいの理解で
- トポロジカルソートは、有向グラフの頂点をいい感じに順序付けしたもの
- トポロジカルソートと有向非巡回グラフは表裏一体
- トポロジカルソートに関する証明がアルゴリズムになっている

トポロジカルソートの使い道とは

Q: 頂点をタスク、辺をタスクの依存関係とする。 どの順番でタスクを実行すればよいか?



トポロジカルソートの使い道とは

Ans: グラフをトポロジカルソートして、その順番にやればよい。

$$A \rightarrow B \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow C \rightarrow G \rightarrow F \rightarrow I \rightarrow M \rightarrow H \rightarrow J \rightarrow K \rightarrow L \rightarrow N$$

どうやったの?

明日から graphlib、みんなで使おう