## Universidade Federal de Ouro Preto PCC104 - Projeto e Análise de Algoritmos Problemas P, NP e NP-Completo

Prof. Rodrigo Silva

May 12, 2023

## 1 Leitura Recomendada

• Seção 11.3 - Introduction to the Design and Analysis of Algorithms (3rd Edition) - Anany Levitin

## 2 Atividades

- 1. O que significa dizer que um algoritmo resolve um problema em tempo polinomial?
- 2. Que tipo de problemas considera-se tratável?
- 3. Que tipo de problema considera-se intratável?
- 4. Em ciência da computação, o que é o conjunto ou classe de problemas P?
- 5. Como podemos provar que um problema pertence à classe P?
- 6. O que é um problema decidível? E um problema indecidível?
- 7. De forma geral, o que é um algoritmo determinístico?
- 8. De forma geral, o que é um algoritmo não determinístico?
- 9. Em ciência da computação, o que é o conjunto ou classe de problemas NP?
- 10. O que é um algoritmo polinomial não determinístico?
- 11. Explique por quê  $P \subseteq NP$ ?
- 12. Por quê saber se P = NP é interessante?
- 13. Como provamos que um problema é NP-Completo?
- 14. Como provamos que um problema é NP-Completo quando já conhecemos algum problema NP-Completo?
- 15. O que significaria resolver ao problema NP-Completo em  $O(n^5)$ ?
- 16. Um algoritmo que faz um número polinomial de chamadas a um procedimento que executa em tempo polinomial pode ter complexidade exponencial? Explique.
- Qual dos diagramas abaixo n\u00e3o contradiz o estado corrente do nosso conhecimento sobre as classes de problemas P, NP e NP-Completo.
- Mostre que o Problema do Conjunto independente é um problema NP-Completo utilizando a redução entre problemas, considerando o 3-SAT como problema base.

**a.** P = NP = NPC NPC

c. NP d. NP
P NPC
P NPC

e. NP

P NPC

\* Classes de problemas (Ve- lista "Problemas P, NP, NP-completo")

Dizemos que un algoritmo resolve un problema en tempo polinomal se o seu custo no pion caso fon O(p(n)) onde p(n) é un polinômio do tamanho da entrada N.

(2)(3) Un problema é considera do tradável se ele pode seu vesolvido em tempo polinomial.

4 A Classe P(Polinomial)

de decisar que podem ser resolvidos

an tempo polinomial pon un algorituro

de decisar simouluão

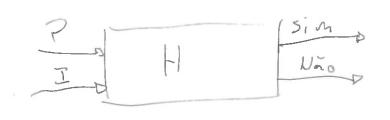
an tempo polinomial pon un algorituro

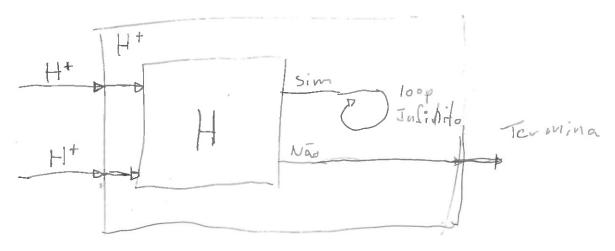
de der minístico.

3 Basta apresentan un algoritmo que. resolve o problema en tempo polinomial

(6) Problema de decisão para o qual exista algoritmo. Problema de decisão para o qual exista o qual não exista algoritmo.

## Problema da Panada





Contradição

(a) A classo NP é à classe de problemas de decisão que podem ser resolvidos por algoritmas vão-deterministicos polinomiais.

Algoritino vao deterministico: Procedimento en 2 estágios que recobe una instância I e faz o seguinto:

- (solveradiages: Una Sequericia aubitravia S (solvera candidale) é jevada pana I
- 2 Verificação: Algorilmo duterministico que recebe I e S e redonha sim se s e solução para I. (2)

Tun problema de decisão De é polimialmente redutivel a um problema de decisão De, se existe um a função t que de dans forma uma instância de De am instâncias de Da de donna que:

1) + mapeia todas as instâncias sim de De e instâncias não de De para instâncias não de De 2

2) + é comprétiel em tempo polimomial.

Dizernos que un algoritmo view-de-terministico resolve un problema de decisão se, e somente se, para cada instância SIM do problema o algoritmo retorna sim en alguna execução Los O Algoritmos procisa ser capaza
de adintan a solução pelo Menos Uma Vuz.

l un algoritmo à dito vivo deterministico polinomial se a fase de verificação tom custo polinomial.

- (13) un problema de decisão D é dito. NP- Complode so:
  - 1) Elo partence à clasge NP
  - 2) Qualque v problema em NP é polino mial mento redutivel à D.