# NP, NPC, NPH

## Dominik Lau

## 21 grudnia 2022

# 1 NP

# 1.1 Definicja

Decyzyjny problem  $\Pi \in NP \iff$  jest rozwiązywalny w czasie wielomianowym przy zastosowaniu idei wyroczni weryfikowalne w czasie wielomianowym.

Decyzyjny problem  $\Pi \in P \iff jest rozwiązywalny w czasie wielomianowym.$ 

Decyzyjny problem  $\Pi \in \text{NPI} \iff \Pi \in \text{NP - P (NP-intermediate)}$ . Problemy, dla których nie udowodniono, że są ani P ani NPC.

Uwaga  $\Pi \in P \to \Pi \in NP$ 

## 1.2 Algorytmy niedeterministyczne

Algorytm wykonywany na niedeterministycznej maszynie Turinga, definiujemy działanie wyboru O(1) zwracające dobry wynik dla zbioru danych.

## 1.3 Przykładowy problem NPI

Izomorfizm grafu

#### 1.4 $\alpha$ -redukcja

 $\Pi_1 \alpha \Pi_2 \iff \text{mamy funkcję } T(x)$ , która zachowuje problem i zmienia dane wejściowe  $\Pi_1$  do  $\Pi_2$ .

**Istotne jest**, że  $tr(\Pi_1) \leq tr(\Pi_2)$ , gdzie tr - trudność problemu.

# 2 NPC

## 2.1 Definicja

Decyzyjny problem  $\Pi \in \text{NPC} \iff \Pi \in NP$  i  $\forall_{\Pi_1 \in NP} \Pi_1 \alpha \Pi$ . Czyli jest to problem przynajmniej tak samo trudny jak wszystkie inne problemy w NP.

#### 2.2 3SAT i 3CNF

**3CNF** to formuła logiczna składająca się z iloczynu klauzul, w których występują po trzy literały. np.  $\phi = (x_1 + x_2 + x_3)(\overline{x}_1 + x_4 + x_5)$ 

**3SAT** to problem o pytaniu: Czy podana formuła  $\phi$  3CNF jest spełnialna tj. czy dla pewnego wartościowania zmiennych  $\phi$ ,  $\phi=1$ . Jest to jedyny problem NPC, dla którego udowodniono bezpośrednio, że jest NPC (Cook,1971). Na chłopski rozum dlaczego tak jest: każdy algorytm można sprowadzić do układu funkcji logicznych (np. układu bramek logicznych).

# 2.3 Przykładowe problemy NPC

Pokrycie wierzchołkowe

3-wymiarowe skojarzenie

2-podział

Suma podzbioru

Genus grafu

## 3 NPH