## Kolokwium z Teori Informacji

Bartosz Kucypera

7 grudnia 2023

## Zadanie 2

**a**)

Dowieść, że dla zmiennych losowych X,Y,Zi funckji f,g, zachodzi

$$I(f(X); g(Y)|Z) \le I(X; Y|Z)$$

Zauważmy, że możemy stworzyć pomocniczą zmienną losową A=Y|Z, i zapisać

$$I(X;Y|Z) = I(X;A)$$

Wtedy z "twierdzenia o przetwarzaniu informacji" mamy:

$$I(X; A) \ge I(f(X); A) = I(f(X); Y|Z)$$

teraz, niech B = f(X)|Z

$$I(f(X);Y|Z) = I(Y;f(X)|Z) = I(Y;B) \ge I(g(Y);B) = I(g(Y);f(X))$$

czyli zachodzi

$$I(f(X); g(Y)|Z) \le I(X; Y|Z)$$

**b**)

Podać przykład, kiedy

$$I(f(X); g(Y)|Z) < I(f(X); Y|Z) < I(X; Y|Z)$$

Niech X zwraca ciąg 42 bitów z rozkładem jednostajnym.

Niech Y zwraca ciąg 42 bitów z rozkładem jednostajnym.

Niech  $Z = X \oplus Y$  (xor).

Niech  $f((b_1, b_2, \dots, b_n)) = (0, b_2, b_3, \dots b_n)$  (zeruje pierwszy bit).

Niech  $g((b_1, \dots, b_n)) = (0, \dots, 0)$  (zeruje wszystkie bity).

## Pierwsza nierówność

$$H(f(X)|Z) - H(f(X)|Y,Z) < H(X|Z) - H(X|Y,Z)$$

Zauważmy, że H(X|Y,Z) = 0 oraz H(f(X)|Y,Z) = 0 (znając Y i Z znamy X oraz f(X)).

Teraz zauważmy, że znajomośc Z w żadne sposób nie ogranicza X czyli H(X|Z) = H(X), H(f(X)|Z) = H(f(X)).

co jest oczywiście prawdą (f(X) traci możliwość wyboru pierwszego bitu). Czyli faktycznie pierwsza nierówność zachodzi.

## Druga nierówność

$$I(f(X); g(Y)|Z) < I(f(X); Y|Z)$$

Mamy

$$I(f(X); g(Y)|Z) = H(f(X)|Z) - H(f(X)|Z, g(Y))$$

Skoro gzawsze zwraca ciąg samych zer to H(f(X)|Z,g(Y))=H(f(X)|Z)Czyli

$$I(f(X);g(Y)|Z) = 0$$

Natomiast prawa strona:

$$I(f(X);Y|Z) = H(f(X)|Z) - H(f(X)|Y,Z) = H(f(X)|Z) = H(f(X)) > 0$$

czyli nierównośc zachodzi.