

$$Y \subset Z^N \times Z^N \sim \subseteq (Z^N)^2$$

Z^N - oszacowanie zbioru ilorazowego



Je jest klasa abstrakcji



Moduł $\sim (Z^N)^2$ będzie abstrahuje następująco $f \sim g \Leftrightarrow V_n (f(n) = g(n))$ (porównanie kodów oznaczających te moduły). Uważając, że \sim jest relacją równoważności.

$$Z^N \quad f: N \rightarrow Z$$

He mamy tabelę funkcji

| | | | | | | |
|--------|--------|--------|--------|--------|--------|-----|
| 123456 | 123456 | 123456 | 123456 | 123456 | 123456 | ... |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | ... |

$$X_0 = C$$

Przykładowe klasy abstrakcji: $\{0,1\}^N$

Przykładowe układy sygnałów

$$f: \langle 1, 1, 1, 1, 1, \dots \rangle \quad |[f]_{\sim}| = C$$

$$g: \langle 1, 1, 1, 1, 1, \dots \rangle \sim \langle 1, 1, 1, 1, 1, \dots \rangle \sim \langle 1, 1, 1, 1, 1, \dots \rangle$$

Imy przykład sygnału

$$f: \langle 0, 0, 0, \dots \rangle \quad |[f]_{\sim}| = 1$$

$$g: \langle 0, 0, 0, \dots \rangle \quad |[f]_{\sim}| = 1$$

Imy przykład: funkcję sygnału przez dedukowanie f jest

$$f: \langle 1, 0, 0, 0, 0, \dots \rangle$$

$$g: \langle 1, 0, 0, 0, 0, \dots \rangle \quad g: \langle 1, 0, 0, 0, 0, \dots \rangle \Rightarrow \text{to jest jedna klasa}$$

co gdy zmieniemy wartość 1

$$f: \langle 0, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle$$

$$g: \langle 0, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \sim \langle 0, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \Rightarrow \text{mamy kolejną klasę abstrakcji}$$

i tak dalej:

co gdy zmienimy 2 jednostki:

$$f: \langle 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle$$

$$g: \langle 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \sim \langle 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \Rightarrow \text{mniejszy odstęp między klasami binarnymi}$$

$$g: \langle 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \sim \langle 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \Rightarrow \text{jest to}$$

$$\langle 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \sim \langle 1, 1, 0, 0, 0, \dots \rangle \Rightarrow \text{bóle klasa abstrakcji}$$

Zauważmy, że Z^N

Klasa abstrakcji: jest ograniczona tylko ile sygnałów

binarnych ze zbioru $\{0,1\}^N$

a precyzyjnie $|\{0,1\}^N| = C$

Współrzędne pokazują, że możemy mieć dowolnie wiele

sygnałów binarnych generujących inną klasę abstrakcji.

Części dla dwóch $f, g \in \{0,1\}^N$, $f \neq g$

$$\text{Mamy } [f]_{\sim} \neq [g]_{\sim}$$

Chcemy pokazać, że dowolny sygnał binarny nie upada do

klas abstrakcji generowanej przez tego sygnału

(części dla 2 osobnych sygnałów binarnych mamy różne

klasy abstrakcji)

$$1) \quad f \neq g \Rightarrow [f]_{\sim} \neq [g]_{\sim}$$

$$2) \quad \text{Możliwość abstrahuje: } [f]_{\sim} = [g]_{\sim} \Rightarrow f = g \quad ([f]_{\sim} \in \{0,1\}^N)$$

$$3) \quad f \neq g \wedge [f]_{\sim} = [g]_{\sim} \Rightarrow \perp$$

$$2) \quad [f]_{\sim} = [g]_{\sim} \Rightarrow f = g \quad \text{zbiór danych f, g są binarne}$$

$$[f]_{\sim} = \{f_1, f_2, f_3, \dots, f_n\} = [g]_{\sim}$$

$$f(n) \in \{0,1\}$$

tak on sygnał binarny

$$f \sim g \Leftrightarrow V_n (f(n) = g(n))$$

$$f \sim g \text{ są równość} \Leftrightarrow \forall_{n \in N} |f(n)| = |g(n)| \Leftrightarrow \forall_{n \in N} f(n) = g(n) \Leftrightarrow f = g$$

Pokazaliśmy, że: $|Z^N| = C$

Ograniczenia

$$Z^N \quad f: N \rightarrow Z$$

$$|Z^N| = |Z|^N = C^N = C$$

He mamy tabelę funkcji

| | | | | | | |
|--------|--------|--------|--------|--------|--------|-----|
| 123456 | 123456 | 123456 | 123456 | 123456 | 123456 | ... |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | ... |

$$X_0 = C$$