

# Technologie Informacyjne

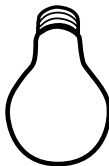
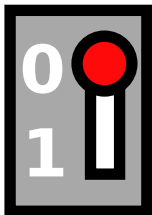
## System binarny

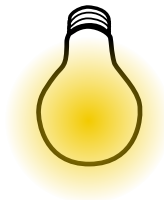
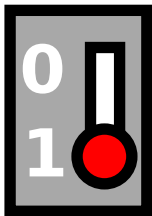
**Adam Krasuski**

Szkoła Główna Służby Pożarniczej  
Zakład Matematyki i Informatyki

October 25, 2019

- 1 Pojęcie bitu
- 2 Systemy liczbowe
- 3 Potęgi dwójki
- 4 System szesnastkowy
- 5 Kodowanie informacji
- 6 Liczby ujemne
- 7 Arytmetyka
- 8 Liczby zmiennopozycyjne

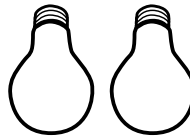
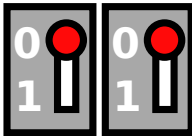


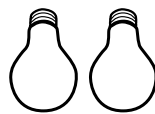
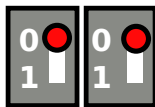


Zmiana stanu jest informacją (pojawiła się zmiana).  
Brak zmian to brak informacji.  
Podstawową jednostką informacji jest **bit** (binary digit).

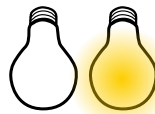
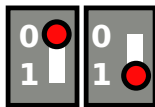
**Bit** - jednostka ilości informacji wystarczająca do zakomunikowania jednego z co najwyżej dwóch równo prawdopodobnych zdarzeń.

Ile możliwych stanów istnieje dla dwóch żarówek?

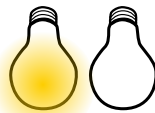
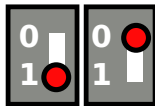




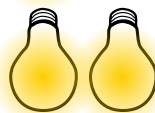
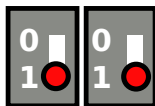
00



01

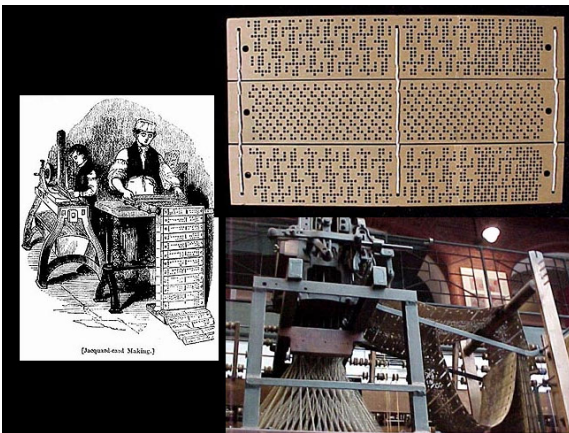


10



11





źródło: [people.duke.edu](http://people.duke.edu)



Ile różnych liczb można zapisać za pomocą trzech cyfr dziesiętnych XYZ?

0 0 0

0 0 1

0 0 2

...

...

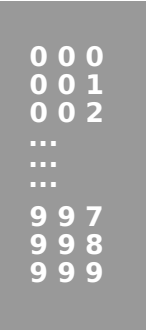
...

9 9 7

9 9 8

9 9 9

# Ile różnych liczb można zapisać za pomocą trzech cyfr dziesiętnych XYZ?



Odpowiedź: Wszystkie kolejne liczby od najmniejszej (000) do największej (999). W sumie 1000 liczb.

W dowolnym systemie liczbowym można przedstawić

$P^n$

P - podstawa systemu  
n - ilość cyfr

liczb/kombinacji.

# $P^n$



00000=0

00001=1

00010=2

00011=3

00100=4

00101=5

00110=6

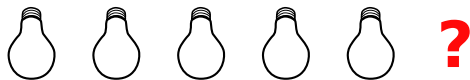
00111=7

01000=8

...

11110=30

11111=31

 $P^n$ 5 bitów pozwala na  $2^5$  (32) kombinacji

Przykładowa liczba 907 w systemie dziesiętnym powstaje wg poniższego schematu:

$$\begin{array}{ccc} 10^2 & 10^1 & 10^0 \\ \mathbf{9} & \mathbf{0} & \mathbf{7} = \mathbf{9*100} + \mathbf{0*10} + \mathbf{7*1} = \mathbf{907}_{10} \end{array}$$

Analogicznie, przykładowa liczba 1101 w systemie dwójkowym ma postać:

$$\begin{array}{cccc} 2^3 & 2^2 & 2^1 & 2^0 \\ \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{1} = \mathbf{1*8} + \mathbf{1*4} + \mathbf{0*2} + \mathbf{1*1} = \mathbf{13}_{10} \end{array}$$

## Reprezentacja ułamków

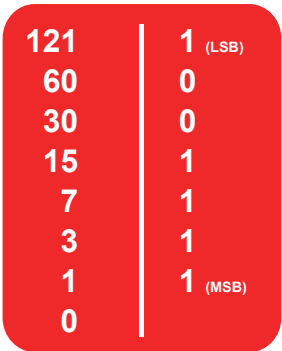
$10^2$   $10^1$   $10^0$   $10^{-1}$   $10^{-2}$   
**9 0 7, 2 3**

$2^2$   $2^1$   $2^0$   $2^{-1}$   $2^{-2}$   $2^{-3}$   $2^{-4}$   
**1 0 1, 1 0 0 1**

**4 0 1**  $\frac{1}{2}$  **0 0**  $\frac{1}{16}$

**W każdym systemie liczbowym możliwe jest przedstawienie dowolnej liczby.**

## Konwersja z systemu dziesiętnego do binarnego



$$121_{10} = 1111001_2$$

# System dwójkowy jest naturalnym systemem informatyki

## Zalety

- łatwy zapis informacji za pomocą zjawisk elektrycznych, świetlnych, magnetycznych;
- łatwe pomiary stanów (odczyt);
- odporność na zakłócenia;

## Wady

- długość zakodowanej informacji;
- przyzwyczajenia człowieka do systemu dziesiętnego.



## Ważniejsze potęgi dwójki

$$2^0 = 1$$

$$2^1 = 2$$

$$2^2 = 4$$

$$2^3 = 8$$

$$2^4 = 16$$

$$2^5 = 32$$

$$2^6 = 64$$

$$2^7 = 128$$

$$2^8 = 256 = 1 \text{ bajt}$$

$$2^{16} = 65.536$$

$$2^{24} = 16.777.216$$

**1bajt=8bitów****10101111**

$$2^{10} \text{ bajtów} = 1\text{kB} \quad (1024)$$

$$2^{20} \text{ bajtów} = 1\text{MB} \quad (1024 * 1024)$$

$$2^{30} \text{ bajtów} = 1\text{GB} \quad (1024 * 1024 * 1024)$$

$2^7$   $2^6$   $2^5$   $2^4$   $2^3$   $2^2$   $2^1$   $2^0$   
**1 0 1 0 1 1 0 0**  
**8 bitów = 1 bajt**

$2^{15}$   $2^{14}$   $2^{13}$   $2^{12}$   $2^{11}$   $2^{10}$   $2^9$   $2^8$   $2^7$   $2^6$   $2^5$   $2^4$   $2^3$   $2^2$   $2^1$   $2^0$   
**1 0 1 0 0 1 0 0 1 0 1 0 0 1 0 1**  
**16 bitów = 2 bajty**

**Przybliżanie potęg dwójki****Kolor 24 / 32 bitowy, dźwięk 16 bitowy**

$$2^{24} = 2^{10} * 2^{10} * 2^4 = 1024 * 1024 * 16 \approx 16\,000\,000$$

$$2^{32} \approx 1\,000\,000\,000 * 4$$

$$2^{16} \approx ?$$

$2^7$   $2^6$   $2^5$   $2^4$   $2^3$   $2^2$   $2^1$   $2^0$

**1 0 1 0 1 1 0 0**

**Most Significant Bit /  
Najbardziej znaczący bit**

**Least Significant Bit /  
Najmniej znaczący bit**

$$\begin{aligned}
 & 0 \overset{18}{1} \overset{16}{1} \overset{15}{1} \overset{14}{1} \overset{13}{1} 0 \overset{11}{1} 0 \overset{9}{1} \overset{8}{1} 0 \overset{6}{1} 0 \overset{4}{1} 0 0 \overset{1}{1} 0_2 = \\
 & = 262144_{10} + 65536_{10} + 32768_{10} + 16384_{10} + 8192_{10} \\
 & + 2048_{10} + 512_{10} + 256_{10} + 64_{10} + 16_{10} + 2_{10} \\
 & = 387922_{10}
 \end{aligned}$$

## System szesnastkowy

Celem wprowadzenia systemu szesnastkowego (hexadecymalnego) jest skrócenie zapisu zero - jedynekowego. System dziesiętny (decymalny) niezbyt nadaje się do tego celu.

10011111101001100001101

hex	bin	dec
0	0000	0
1	0001	1
2	0010	2
3	0011	3
4	0100	4
5	0101	5
6	0110	6
7	0111	7
8	1000	8
9	1001	9
A	1010	10
B	1011	11
C	1100	12
D	1101	13
E	1110	14
F	1111	15

Każde 4 bity da się przedstawić  
za pomocą jednej cyfry  
szesnastkowej.

1001	1111	1101	0011	0000	1101
<b>?</b>	<b>F</b>	<b>D</b>	<b>3</b>	<b>0</b>	<b>D</b>

hex	bin	dec
0	0000	0
1	0001	1
2	0010	2
3	0011	3
4	0100	4
5	0101	5
6	0110	6
7	0111	7
8	1000	8
9	1001	9
A	1010	10
B	1011	11
C	1100	12
D	1101	13
E	1110	14
F	1111	15

$16^5$   $16^4$   $16^3$   $16^2$   $16^1$   $16^0$   
**4 F D 3 0 D**

$$\begin{aligned}
 &= 4 * 16^5 + 15 * 16^4 + 13 * 16^3 + \\
 &+ 3 * 16^2 + 0 * 16^1 + 13 * 16^0
 \end{aligned}$$

hex	bin	dec
0	0000	0
1	0001	1
2	0010	2
3	0011	3
4	0100	4
5	0101	5
6	0110	6
7	0111	7
8	1000	8
9	1001	9
A	1010	10
B	1011	11
C	1100	12
D	1101	13
E	1110	14
F	1111	15



$$\begin{aligned}
 & 0 \overset{18}{1} \overset{16}{1} \overset{15}{1} \overset{14}{1} \overset{13}{1} 0 \overset{11}{1} 0 \overset{9}{1} \overset{8}{1} 0 \overset{6}{1} 0 \overset{4}{1} 0 0 \overset{1}{1} 0_2 = \\
 & = 262144_{10} + 65536_{10} + 32768_{10} + 16384_{10} + 8192_{10} \\
 & + 2048_{10} + 512_{10} + 256_{10} + 64_{10} + 16_{10} + 2_{10} \\
 & = 387922_{10}
 \end{aligned}$$

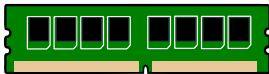
01011110101101010010<sub>2</sub>

0101 1110 1011 0101 0010<sub>2</sub>

**5 E B 5 2**<sub>16</sub>

5EB52<sub>16</sub>

# Kodowanie informacji



**11010101**  
**01010101**  
**0101010**

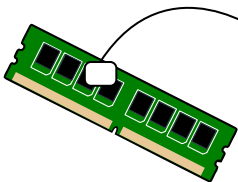


## Kod ASCII

American Standard Code for Information Interchange  
Kod przypisujący 7-bitowe (128 kombinacji) ciągi do znaków.

A 01000001  
B 01000010

7 bitów

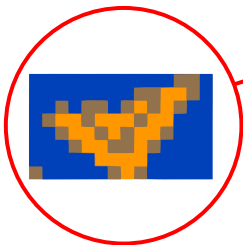


0	1	0	0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	1	1	1
0	1	1	1	1	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1	0	0	1
1	0	1	1	0	1	0	1	1	0	1	0	1	1	0	1	0	1

128 kombinacji wystarcza do zakodowania wszystkich liter i cyfr oraz kilkudziesięciu znaków drukowalnych (+ - =...) i niedrukowalnych znaków sterujących (np. nowy wiersz).

Rozbudowanie kodu do 8 bitów pozwala na przypisanie znaków narodowych (ąęäö...). Przykładowo Europa Centralna używa dla swoich alfabetów rozszerzenia iso-8859-2, a Europa Zachodnia iso-8895-1.

# Kodowanie plików graficznych



**24 bity / pixel  
(fullcolor)**



**1 bit / pixel**

**Interpretacja zer i jedynek  
wynika z kontekstu**

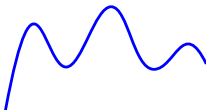
```
1010111010101
0001001010101
0010100101010
• 1001010101010
1010001010100
1010100101010
• 0101001011111
1101010101010
1010101010010
```

```
1010111010101
0001001010101
0010100101010
• 1001010101010
1010001010100
1010100101010
• 0101001011111
1101010101010
1010101010010
```



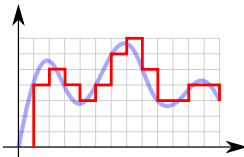
# Cyfrowa reprezentacja danych

Sygnaly występujące w naturze (np. światło, dźwięk, fala morska) są w zdecydowanej większości analogowe/ciągłe. Oznacza to, że nawet najmniejsza zmiana w sygnale jest zauważalna.



**sygnał analogowy**

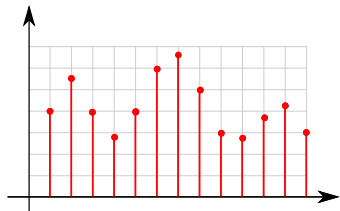
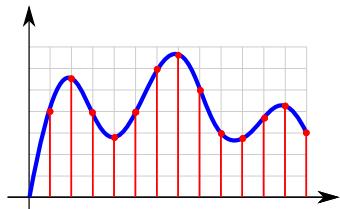
Komputer nie jest w stanie przechować nieskończonej ilości danych opisujących sygnały analogowe; nie jest też w stanie przetwarzać dowolnie długich liczb. W związku z tym sygnał należy poddać aproksymacji i zapisać jako skończony zbiór elementów.



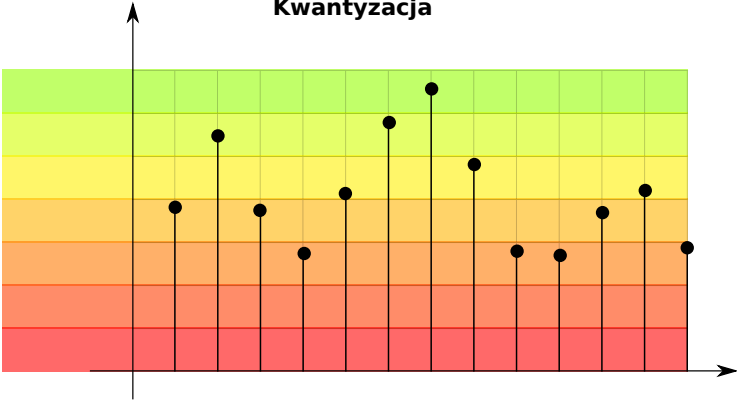
**sygnał cyfrowy**

# Próbkowanie (dyskretyzacja)

Proces przetwarzania sygnału analogowego na sygnał dyskretny



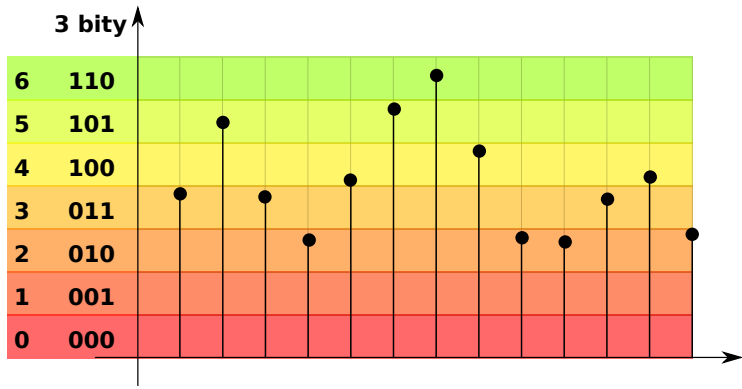
# Kwantyzacja

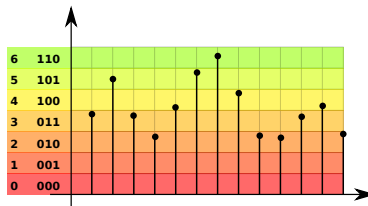


**Ile cyfr wystarczy do opisania 7 poziomów kwantyzacji?**  
**a) w systemie dziesiętnym**  
**b) w systemie binarnym**



# Kwantyzacja

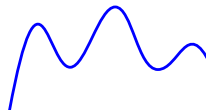


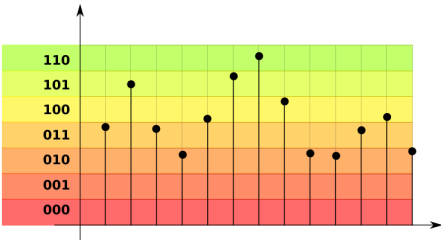


### Sygnal cyfrowy

**011 101 011 010 100 101 110 100 010 010 011 100 010**

**jest więc reprezentacją sygnału analogowego**





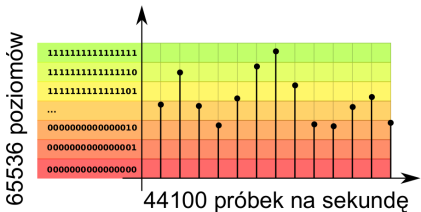
011 101 011 010 100 101 110 100 010 010 011 100 010



**Jak poprawić rozdzielczość X?**  
**Jak poprawić rozdzielczość Y?**

Płyta Audio CD zawiera sygnał próbkowany z częstotliwością 44,1 kHz przy 16 bitach przeznaczonych na opis każdej próbki.

1 sekunda = 44100 próbek \* 16 bitów \* 2 kanały (stereo) = 1,4 Mbit



0101101010100010 | 1010101011100110 | 1010111110101010101010100010

próbka 1 | próbka 2 | próbka 3

## Kodowanie liczb ujemnych

$$6_{10} = 110$$

$$-6_{10} = ?$$

## Kodowanie liczb ujemnych

~~$6_{10} = 110$~~

$-6_{10} = 1110$

$6_{10} = 0110$

Kodowanie znak-moduł przypomina używany przez człowieka sposób kodowania liczb ujemnych

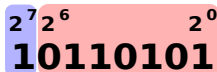
**1 minus**  
**0 plus**

Przyjęcie takiego systemu zapisu liczb komplikuje operacje binarne dodawania i odejmowania. Wydzielenie i kontrolowanie znaku jest dodatkową operacją wykonywaną przez jednostkę arytmetyczno - logiczną (ALU).

## KU2 Kod uzupełnieniowy do dwóch

część ujemna

część dodatnia



Suma

Najmniejsza liczba

$$10000000 = -128 + 0 = -128$$

Największa liczba

$$01111111 = -0 + 127 = 127$$

Jak zapisać 3?  
Jak zapisać -1?

Jak zapisać -5?

**KU2: Algorytm znajdujący liczbę przeciwną**

**Problem: wygenerować w KU2 liczbę -5 (przeciwna do +5)**

1. Zapisać liczbę (+5);
2. Zamienić wszystkie 1/0 i 0/1;
3. Dodać 1.

$$\begin{array}{r}
 \text{00000101} = -0 + 5 = 5 \quad (1) \\
 \text{11111010} \quad \quad \quad (2) \\
 + \quad \quad \quad \text{1} \quad \quad \quad (3) \\
 \hline
 \end{array}$$

$$\text{11111011} = -128 + 64 + 32 + 16 + 8 + 2 + 1 = -5$$



## Zalety KU2

- jedna reprezentacja zera (zamiast +/-0 w kodzie znak-moduł);
- nie ma potrzeby sprawdzania znaku liczby przy arytmetyce.

Dzięki powyższym zaletom i w efekcie prostszej implementacji, KU2 jest najpopularniejszą metodą kodowania liczb ujemnych.

**Dodawanie dziesiętne / binarne**

### Dodawanie dziesiętne

Dodawane cyfry	$\Sigma$	Przeniesienie
5 + 2	7	0
5 + 8	3	1

### Dodawanie binarne

Dodawane cyfry	$\Sigma$	Przeniesienie
0 + 0	0	0
0 + 1	1	0
1 + 0	1	0
1 + 1	0	1

$$\begin{array}{r}
 \phantom{+} \phantom{1} \\
 + \phantom{1} \\
 \hline
 10
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 \phantom{+} \phantom{0111} \\
 + \phantom{0101} \\
 \hline
 1100
 \end{array}$$

**Nadmiar (overflow)**

Układy realizujące operacje arytmetyczne muszą uwzględniać zakres argumentów dla tych operacji oraz zakres wyniku.

$$\begin{array}{r} 1100 \\ + 0110 \\ \hline 0010 \end{array} \quad \longrightarrow \quad \begin{array}{r} 12 \\ + 6 \\ \hline 2 \end{array} \quad \text{błąd}$$

1 ←

$$10010 \quad \longrightarrow \quad 18$$

## Mnożenie/dzielenie przez dwa

Przesuwanie cyfr w prawo powoduje podwajanie liczby. Przesuwanie jest dużo wydajniejsze od mnożenia / dzielenia i często jest stosowane przez programistów.

0011	→	3
0110	→	6
1100	→	12

W systemie	0074
dziesiętnym	0740
*10	7400

Dzielenie odbywa się na podobnej zasadzie - bity są przesuwane w prawo.

## Mnożenie binarne

$$\begin{array}{r} \phantom{\times} \phantom{1011} \\ \times \phantom{1011} \\ \hline \phantom{1011} \\ \phantom{1011} \\ + \phantom{1011} \\ \hline 110111 \end{array}$$

Mnożenie odbywa się podobnie jak w systemie dziesiętnym z tą różnicą, że układy cyfrowe są przystosowane do sumowania tylko dwóch liczb (w przykładzie obok wystąpiły 3 liczby do zsumowania).

Problem rozwiązuje się w ten sposób, że każdy kolejny wynik mnożenia dodaje się na bieżąco do dotychczasowej sumy.

Sumowanie wymaga wcześniejszego wyrównania liczb.

## Liczby zmiennopozycyjne



5 973 600 000 000 000 000 000 000 kg  
(Masa Ziemi)

$$5,9736 \cdot 10^{24}$$

$$5,9736 \text{ E}+24$$

mantysa (precyzja)

cecha (wykładnik)

Notacja naukowa pozwala na kodowanie  
bardzo dużych / małych liczb

## Liczby zmiennopozycyjne

5,625<sub>10</sub>

101,101

0,101101\*2<sup>3</sup>

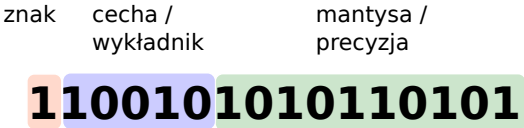
Mantysa znormalizowana dla liczb binarnych należy do przedziału  $<\frac{1}{2}, 1)$ .

W praktyce oznacza to, że przecinek należy ustawić w taki sposób, aby liczba miała postać:

**0,1xxxxxx...**

Dzięki normalizacji zapis staje się jednoznaczny.

Liczby zmiennopozycyjne



Standard IEEE 754

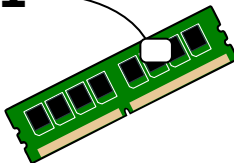
pojedyncza precyzja	1	8	23	(32 bity)
podwójna precyzja	1	11	52	(64 bity)



## Liczby zmiennopozycyjne

Przykład

**1000110110110101**



## Liczby zmiennopozycyjne

Przykład

**1000110110110101**

**1**000110110110101

$$\begin{aligned} & - 0,110110101 * 2^3 = \\ & = 110,110101 = 6,828125_{10} \end{aligned}$$