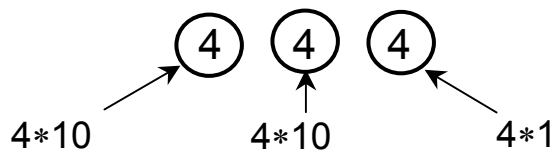


SYSTEMY LICZBOWE

SYSTEMY POZYCYJNE:

- dziesiętny (arabski): 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9
- rzymski: I, II, III, V, C, M

System pozycyjno-wagowy: na przykład liczba 444



Wagi systemu dziesiętnego: 1, 10, 100, 1000,

$$L = C_{n-1} \cdot P^{n-1} + C_{n-2} \cdot P^{n-2} + \dots + C_1 \cdot P^1 + C_0 \cdot P^0$$

C – elementy zbioru cyfr dostępnych w danym systemie,

$$C \in \{0, \dots, P-1\},$$

P – podstawa systemu, $P = 2, 4, 8, 10, 16$ (60 – Babilon, czas),

n – liczba całkowita.

Przykłady:

$$P = 2 \rightarrow C \in \{0, 1\}$$

$$P = 4 \rightarrow C \in \{0, 1, 2, 3\}$$

$$P = 8 \rightarrow C \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$$

$$P = 10 \rightarrow C \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

$$P = 16 \rightarrow C \in \underbrace{\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}}_{10 \text{ cyfr}}, \underbrace{\{A, B, C, D, E, F\}}_{\text{uzupełnienie}}$$

ZAPIS liczby 1011 w różnych systemach (n = 4):

$$1011_{(2)} = 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 8 + 0 + 2 + 1 = 11$$

$$1011_{(4)} = 1 \cdot 4^3 + 0 \cdot 4^2 + 1 \cdot 4^1 + 1 \cdot 4^0 = 64 + 0 + 4 + 1 = 69$$

$$1011_{(8)} = 1 \cdot 8^3 + 0 \cdot 8^2 + 1 \cdot 8^1 + 1 \cdot 8^0 = 512 + 0 + 8 + 1 = 521$$

$$1011_{(10)} = 1 \cdot 10^3 + 0 \cdot 10^2 + 1 \cdot 10^1 + 1 \cdot 10^0 = 1000 + 0 + 10 + 1 = 1011$$

$$1011_{(16)} = 1 \cdot 16^3 + 0 \cdot 16^2 + 1 \cdot 16^1 + 1 \cdot 16^0 = 4096 + 0 + 16 + 1 = 4113$$

System (10) → SYSTEM NATURALNY

System (2) → SYSTEM KOMPUTEROWY {0, 1}

System (16) → SYSTEM KOMPUTEROWY

Przykłady:

$$10_{(16)} = 16_{(10)}$$

$$10_{(16)} = 1 \cdot 16^1 + 0 \cdot 16^0 = 16 + 0 = 16$$

$$16_{(10)} = 1 \cdot 10^1 + 6 \cdot 10^0 = 10 + 6 = 16$$

$$19_{(16)} = 25_{(10)}$$

$$19_{(16)} = 1 \cdot 16^1 + 9 \cdot 16^0 = 16 + 9 = 25$$

$$25_{(10)} = 2 \cdot 10^1 + 5 \cdot 10^0 = 20 + 5 = 25$$

$$BF_{(16)} = 191_{(10)}$$

$$BF_{(16)} = B \cdot 16^1 + F \cdot 16^0 = 11 \cdot 16 + 15 \cdot 1 = 191$$

$$191_{(10)} = 1 \cdot 10^2 + 9 \cdot 10^1 + 1 \cdot 10^0 = 100 + 90 + 1 = 191$$

SYSTEM DZIESIĘTNY

Podstawa P = 10, znaki + oraz -

Liczby są przedstawiane jako sumy potęg podstawy 10.

$$1245,245 = 1 \cdot 10^3 + 2 \cdot 10^2 + 4 \cdot 10^1 + 5 \cdot 10^0 + 2 \cdot 10^{-1} + 4 \cdot 10^{-2} + 5 \cdot 10^{-3}$$

SYSTEM DWÓJKOWY (BINARNY)

Znaki: 0, 1

Dwójkowy system pozycyjny, kod dwójkowy

ZALETY:

- prostota
- łatwa realizacja techniczna (elektronika)
- możliwość interpretacji cyfr {0, 1} jako wartości logicznych (**algebra Boole'a**)

WADY:

- długość zapisu
- przyzwyczajenie

KOMPUTERY: konwersja systemów 10 → 16 → 2

Liczby w zapisie dwójkowym:

$C_{n-1} C_{n-2} \dots C_1 C_0$

C_n, C_{n-1} – cyfry liczby dwójkowej, przyjmujące wartości 0, 1

Wartość liczby binarnej w systemie dziesiętym:

$$L = c_{n-1} \cdot 2^{n-1} + c_{n-2} \cdot 2^{n-2} + \dots + c_1 \cdot 2^1 + c_0 \cdot 2^0$$

Porównanie systemów $P = 10$ oraz $P = 2$:

System dziesiętny $P = 10$		System dwójkowy $P = 2$				
$n = 16$ pozycji	0					0
	1					1
	2				1	0
	3				1	1
	4			1	0	0
	5			1	0	1
	6			1	1	0
	7			1	1	1
	8		1	0	0	0
	9		1	0	0	1
	10		1	0	1	0
	11		1	0	1	1
	12		1	1	0	0
	13		1	1	0	1
	14		1	1	1	0
	15		1	1	1	1
16		1	0	0	0	0
			

LICZBY NATURALNE (CAŁKOWITE DODATNIE)

$$\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 3 & 2 & 1 & 0 \\ n = 5 \end{array} \rightarrow \underline{1 \cdot 2^4} + 0 \cdot 2^3 + \underline{1 \cdot 2^2} + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 16 + 4 = 20$$

$$100101 \rightarrow \underline{1 \cdot 2^5} + 0 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + \underline{1 \cdot 2^2} + 0 \cdot 2^1 + \underline{1 \cdot 2^0} = 32 + 4 + 1 = 37$$

KONWERSJA LICZBY DZIESIĘTNEJ DO DWÓJKOWEJ:

$$(147)_{10} = (?)_2$$

	Reszta:	
$147 : 2 = 73$	$C_0 = 1$	$n = 8$
$73 : 2 = 36$	$C_1 = 1$	
$36 : 2 = 18$	$C_2 = 0$	
$18 : 2 = 9$	$C_3 = 0$	
$9 : 2 = 4$	$C_4 = 1$	
$4 : 2 = 2$	$C_5 = 0$	
$2 : 2 = 1$	$C_6 = 0$	
$1 : 2 = 0$	$C_7 = 1$	



$$(147)_{10} = (10010011)_2$$

$$10010011 = 1 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 128 + 16 + 2 + 1 = 147$$

$$127_{(10)} = 1111111_{(2)} \quad n = 7$$

$$243_{(10)} = 11110011_{(2)} \quad n = 8$$

$$11111111_{(2)} = 2^7 + 2^6 + 2^5 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^1 + 2^0 = 128 + 64 + 32 + 16 + 8 + 4 + 2 + 1 = 255_{(10)}$$

Zapis binarny prosty pozwala za pomocą n cyfr zapisywać liczby z zakresu:

$$0 \leq L_{10} \leq 2^n - 1$$

Dla $n = 8$: $0 \leq L_{10} \leq 2^8 - 1 = 256 - 1 = 255$

KODOWANIE DODATNICH LICZB UŁAMKOWYCH

(ułamki właściwe)

$$C_{-1} C_{-2} \dots C_{-n}$$

$$L_{10} = c_{-1} \cdot 2^{-1} + c_{-2} \cdot 2^{-2} + \dots + c_{-n} \cdot 2^{-n}$$

$$\begin{aligned} 1011_{(2)} &= 1 \cdot 2^{-1} + 0 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} + 1 \cdot 2^{-4} = \\ &= \frac{1}{2} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} = \frac{8+2+1}{16} = \frac{11}{16} = 0,6875_{(10)} \end{aligned}$$

n = 8:

$$11111111_{(2)} = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{64} + \frac{1}{128} + \frac{1}{256} = \frac{255}{256} = 0,99609375$$

KODOWANIE DOWOLNYCH LICZB I UŁAMKÓW

- należy wprowadzić znak „-” dla liczb ujemnych
- należy wprowadzić znak oddzielający część całkowitą liczby od części ułamkowej

0 – ułamek nieujemny (dodatni)
1 – ułamek niedodatni (ujemny)

KODOWANIE BEZPOŚREDNIE

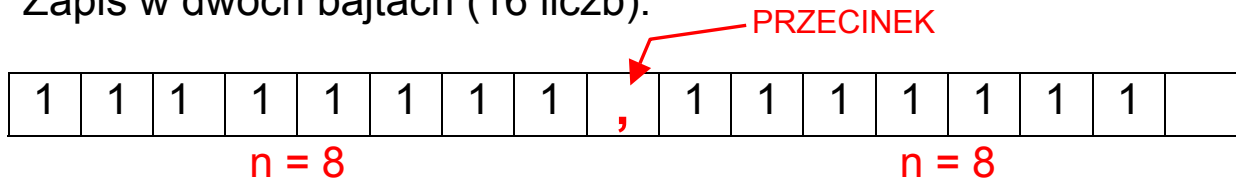
KODOWANIE ODWROTNE

KOD UZUPEŁNIENIOWY

Liczby rzeczywiste

Liczby rzeczywiste – część całkowita + część ułamkowa

Zapis w dwóch bajtach (16 liczb):



$$2^7+2^6+2^5+2^4+2^3+2^2+2^1+2^0 = 255$$

$$2^{-1}+2^{-2}+2^{-3}+2^{-4}+2^{-5}+2^{-6}+2^{-7}+2^{-8} = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32} + \frac{1}{64} + \frac{1}{128} + \frac{1}{256} = \frac{255}{256}$$

Powyższy zapis ma same wady:

1. nie można zapisać liczb większych od 255,
2. przy małych liczbach pozostaje dużo wolnego miejsca,
3. MARNOWANIE PAMIĘCI KOMPUTEROWEJ.

Błąd przy zapisie liczb:

	Liczba dziesiętna	Część całkowita									Część ułamkowa										
1.	128	1	0	0	0	0	0	0	0	,	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
2.	1	0	0	0	0	0	0	0	1	,	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
3.	1/256	0	0	0	0	0	0	0	0	,	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1

„Obcięcie” liczb na dziewiątym miejscu – błąd bezwzględny

$$2^{-9} = \frac{1}{2^9} = \frac{1}{512} = 0,001953125 \text{ - wartość tracona z powodu braku miejsca.}$$

BŁĄD WZGLĘDNY:

Liczba 1: $\cong 0,0015\%$

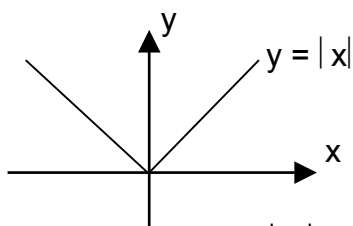
Liczba 2: $\cong 0,1945\%$

Liczba 3: $\cong 50\%$!

Powyższy sposób zapisu powoduje,
że obliczenia są niewiarygodne
(obliczenia naukowe, ekonomiczne, multimedialne).

**ZAPIS STAŁOPRZECINKOWY
DLA LICZB RZECZYWISTYCH
JEST NIEPRAKTYCZNY.**

Kodowanie liczb o module $|x| > 1$



$$y = \begin{cases} -x & \text{dla } x < 0 \\ x & \text{dla } x \geq 0 \end{cases}$$

Liczby o module $|x| > 1$ przedstawia się w postaci składającej się z dwóch części:

- ułamkowej → **mantysa** (m)
- całkowitej → **cecha** (c)

Wartość liczby określa zależność:

$$\begin{array}{l} x = \text{sign}(x) \cdot m \cdot 2^c \quad 0 \leq m \leq 1 \\ \text{sign}(x) = \begin{cases} 1 & \text{dla } x \geq 0 \\ 0 & \text{dla } x < 0 \end{cases} \end{array}$$

ZAPIS LICZBY x:

- liczby stałoprzecinkowe (fixed point)
- liczby zmiennoprzecinkowe (floating point)
(zmiennopozycyjne)

DEFINICJA:

BIT – NAJMNIEJSZA JEDNOSTKA INFORMACJI {0, 1}

kb	Mb	Gb	Tb
kilobit	megabit	gigabit	terabit

1 bajt = 8 bitów (ang. byte)

kB	MB	GB	TB
kilobajt	megabajt	gigabajt	terabajt

LICZBY STAŁOPRZECINKOWE

- oddzielne kodowanie modułu i cechy
- ustalenie stałej umownej pozycji przecinka, oddzielającego część całkowitą od ułamkowej

$$2340,23 = 0,234023 \cdot 10^4 \quad \text{cecha } c = 4$$

$$2,7363 = 0,27363 \cdot 10^1 \quad c = 1$$

$$0,15934 = 0,15934 \cdot 10^0 \quad c = 0$$

$$0,000243 = 0,243 \cdot 10^{-3} \quad c = -3$$

Mantysa należy do przedziału (0, 1),
cecha pozwala przesunąć przecinek.

$$\text{ZAKRES LICZB: } \max c = 128 \quad (n = 8, c = 2^7) \\ L_{\max} = 3,4 \cdot 10^{38}$$

Można zwiększyć zapis cechy do 2 bajtów.

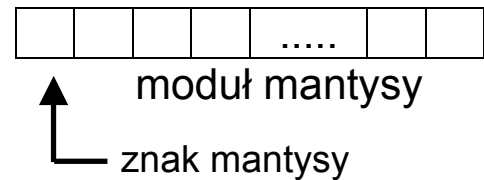
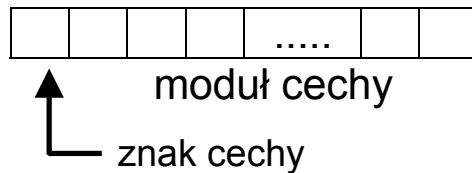
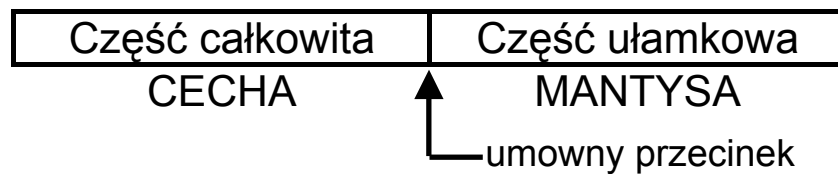
DEFINICJA:

SŁOWO KOMPUTEROWE

Ilość informacji przetwarzanej przez komputer.

KOMPUTER 8–, 16–, 32– (64–, 128–) bitowy oznacza wielkość grupy danych, którą komputer może operować jako całością.

Słowo:



Zalety zapisu stałoprzecinkowego:

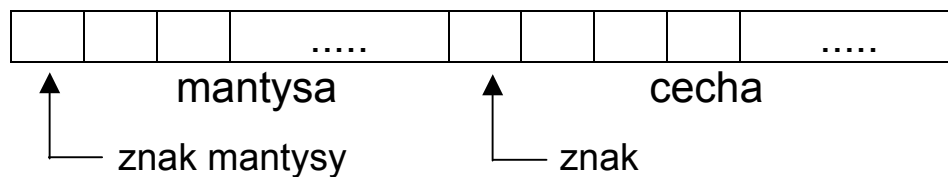
- prostota
- elastyczność

Wady zapisu stałoprzecinkowego:

- ograniczony zakres liczb
- mała dokładność obliczeń (zaokrąglanie wyników)

LICZBY ZMIENNOPRZECINKOWE

Liczby kodowane są w jednym słowie.



Mantysa – trzy bajty, cecha – jeden bajt

Wartość liczby $L = m \cdot 2^c$

Zalety zapisu zmiennoprzecinkowego:

- szeroki zakres liczb

Wady zapisu stałoprzecinkowego:

- zajmowanie dużej pamięci

STANDARD ZAPISU LICZB ZMIENNOPRZECINKOWYCH

KOD UZUPEŁNIENI DO 2

Zapis tradycyjny: 8 bitów, c_0, \dots, c_7 przyjmują wartości 0, 1

$$L = c_7 \cdot 2^7 + c_6 \cdot 2^6 + c_5 \cdot 2^5 + c_4 \cdot 2^4 + c_3 \cdot 2^3 + c_2 \cdot 2^2 + c_1 \cdot 2^1 + c_0 \cdot 2^0$$

Dla zapisu liczb ujemnych przyjmuje się: $c_7 \cdot (-2^7) = c_7 \cdot (-128)$

$$L = c_7 \cdot (-2^7) + c_6 \cdot 2^6 + c_5 \cdot 2^5 + c_4 \cdot 2^4 + c_3 \cdot 2^3 + c_2 \cdot 2^2 + c_1 \cdot 2^1 + c_0 \cdot 2^0$$

$c_7 = 1 \rightarrow$ liczba ujemna

$$11111111 = -128 + 64 + 32 + 16 + 8 + 4 + 2 + 1 = -128 + 127 = -1$$



↑
Bit najstarszy

↑
Bit najmłodszy

Bit najstarszy **MSB** (*Most Significant Bit*)

Bit najmłodszy **LSB** (*Least Significant Bit*)

BIT7 służy do kodowanie znaku

BIT7 = 0 \rightarrow liczba dodatnia

BIT7 = 1 \rightarrow liczba ujemna

BIT7	BIT6	BIT5	BIT4	BIT3	BIT2	BIT1	BIT0	L_{10}
0	0	0	0	1	0	0	0	8
0	0	0	0	1	1	0	0	12
1	0	0	0	1	1	0	0	-116
0	1	1	1	1	1	1	1	127
1	1	1	1	1	1	1	1	-1

SYSTEM SZESNASTKOWY (HEKSADECYMALNY)

	System dziesiętny P = 10	System szesnastkowy P = 16	System dwójkowy P = 2
n = 16 pozycji	0	0	0
	1	1	1
	2	2	10
	3	3	11
	4	4	100
	5	5	101
	6	6	110
	7	7	111
	8	8	1000
	9	9	1001
	10	A	1010
	11	B	1011
	12	C	1100
	13	D	1101
	14	E	1110
	15	F	1111

Zaletą: prostsze przedstawianie liczb dwójkowych.

ZAMIANA LICZB BINARNYCH NA HEKSADECYMALNE:

podział liczby dwójkowej na grupy cyfr 4-bitowych

110	1011	1101	= 6BD ₍₁₆₎
0110	1011	1101	
6	B	D	

Zapis „16” umożliwia przedstawianie wszystkich bitów w bajcie za pomocą dwóch znaków.

Konwersja binarno – szesnastkowa:

$$1011 \mid 0011 \mid 1001 = \text{B29}_{(16)} = 2857_{(10)}$$

$$110 \mid 1011 \mid 1101_{(2)} = 6\text{BD}_{(16)} = 1725_{(10)}$$

Konwersja szesnastkowo – binarna:

$$3\text{FA}_{(16)} = 0011 \mid 1111 \mid 1010_{(2)} = 1018_{(10)}$$

Zapis dwójkowy jest długi.

Zapis szesnastkowy stanowi kompromis pomiędzy tym co jest najbliższe komputerowi a tym co jest wygodne dla człowieka.