

Temat C28: Systemy liczbowe

1. Obliczanie wartości liczby w zapisie pozycyjnym

http://eduinf.waw.pl/inf/alg/006_bin/0002.php

Zbiór podstawowych cech dowolnego systemu pozycyjnego o podstawie p

System pozycyjny charakteryzuje liczba zwana podstawą systemu pozycyjnego.

Do zapisu liczby służą cyfry.

Cyfr jest zawsze tyle, ile wynosi podstawa systemu: $0, 1, 2, \dots, (p-1)$

Cyfry ustawiamy na kolejnych pozycjach.

Pozycje numerujemy od 0 poczynając od strony prawej zapisu.

Każda pozycja posiada swoją wagę.

Waga jest równa podstawie systemu podniesionej do potęgi o wartości numeru pozycji.

Cyfry określają ile razy waga danej pozycji uczestniczy w wartości liczby

Wartość liczby obliczamy sumując iloczyny cyfr przez wagi ich pozycji

Dla podstawy większej niż 10 potrzeba więcej cyfr niż 10 – stosuje się oznaczenia literowe!

Przykład:

wagi	1000 10^3	100 10^2	10 10^1	1 10^0
cyfry	7	5	8	2
pozycje	3	2	1	0

Wagi 4 pozycji w różnych systemach liczbowych					
Podstawa P	Wartości wag pozycji				
	pozycja 4	pozycja 3	pozycja 2	pozycja 1	pozycja 0
2	$2^4 = 16$	$2^3 = 8$	$2^2 = 4$	$2^1 = 2$	$2^0 = 1$
3	$3^4 = 81$	$3^3 = 27$	$3^2 = 9$	$3^1 = 3$	$3^0 = 1$
4	$4^4 = 256$	$4^3 = 64$	$4^2 = 16$	$4^1 = 4$	$4^0 = 1$
5	$5^4 = 625$	$5^3 = 125$	$5^2 = 25$	$5^1 = 5$	$5^0 = 1$
6	$6^4 = 1296$	$6^3 = 216$	$6^2 = 36$	$6^1 = 6$	$6^0 = 1$
7	$7^4 = 2401$	$7^3 = 343$	$7^2 = 49$	$7^1 = 7$	$7^0 = 1$
8	$8^4 = 4096$	$8^3 = 512$	$8^2 = 64$	$8^1 = 8$	$8^0 = 1$
9	$9^4 = 6561$	$9^3 = 729$	$9^2 = 81$	$9^1 = 9$	$9^0 = 1$
10	$10^4 = 10000$	$10^3 = 1000$	$10^2 = 100$	$10^1 = 10$	$10^0 = 1$

Wartość dziesiętna liczby zapisanej w systemie pozycyjnym o podstawie p za pomocą ciągu cyfr

$$C_{n-1}C_{n-2}...C_2C_1C_0 \text{ wynosi } C_{n-1}p^{n-1} + C_{n-2}p^{n-2} + ... + C_2p^2 + C_1p^1 + C_0p^0$$

gdzie:

C - cyfra danego systemu o podstawie p

C_i - cyfra na i -tej pozycji, $i = 0, 1, 2, \dots, n-1$

n - ilość cyfr w zapisie liczby

p - podstawa systemu pozycyjnego

Algorytm obliczania wartości liczby pozycyjnej

Specyfikacja problemu

Dane wejściowe

p - podstawa systemu pozycyjnego zapisu liczby, $p \in \mathbb{N}$, $p \in \{2, 3, \dots, 10\}$

s - tekst zawierający ciąg znaków ASCII przedstawiających cyfry.

Dane wyjściowe

Liczba L będąca wartością liczby o podstawie p i zapisanej w postaci ciągu znaków s . $L \in \mathbb{N} + \{0\}$

Zmienne pomocnicze i funkcje

w - wagi kolejnych pozycji, $w \in \mathbb{N}$

c - przechowuje wartość cyfry, $c \in \mathbb{N} + \{0\}$

i - numery pozycji znaków w s , $i \in \mathbb{N}$

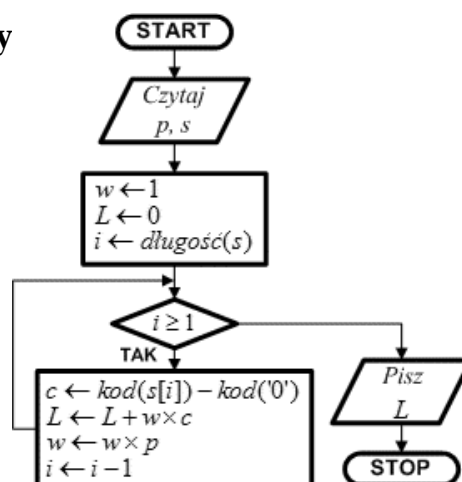
$\text{kod}(\text{znak})$ - funkcja zwraca kod ASCII znaku

$\text{długość}(\text{tekst})$ - zwraca liczbę znaków zawartych w tekście

Lista kroków

- K01: **Czytaj** p i s
K02: $w \leftarrow 1$; $L \leftarrow 0$
K03: **Dla** $i = \text{długość}(s)$, $\text{długość}(s) - 1, \dots, 1$ **wykonuj** K04...K06.
K04: $c \leftarrow \text{kod}(s[i]) - \text{kod}('0')$
K05: $L \leftarrow L + w \times c$
K06: $w \leftarrow w \times p$
K07: **Pisz** L
K08: **Zakończ**

Schemat blokowy



2. Przeliczenia na inny zapis pozycyjny

Metoda przeliczania liczb

Problem sprowadza się do znalezienia kolejnych cyfr zapisu liczby w systemie docelowym.

Do wydobycia poszczególnych cyfr C_i , $i = 0, 1, 2, \dots, n-1$, są nam potrzebne dwa działania:

- div - dzielenie całkowitoliczbowe - określa ile całkowitą ilość razy dzielnik mieści się w dzielnej, na przykład:
 $9 \text{ div } 4 = 2$, gdyż 4 mieści się w 9 2 razy.
- mod - reszta z dzielenia całkowitoliczbowego, na przykład:
 $9 \text{ mod } 4 = 1$, gdyż 4 mieści się w 9 dwa razy, co daje 8 i pozostaje reszta 1.
Reszta z dzielenia jest zawsze mniejsza od dzielnika

Praktycznie działania te wykonujemy w słupku dzieląc całkowitoliczbowo liczbę przez podstawę systemu i wypisując reszty z dzielenia. Gdy rachunki zakończymy, otrzymane reszty odczytujemy w kierunku z dołu do góry otrzymując kolejne cyfry zapisu liczby.

Przykład:

Przedstawić w systemie czwórkowym liczbę $2743_{(10)}$.

$2743 \text{ div } 4 = 685$ i reszta 3
 $685 \text{ div } 4 = 171$ i reszta 1
 $171 \text{ div } 4 = 42$ i reszta 3
 $42 \text{ div } 4 = 10$ i reszta 2
 $10 \text{ div } 4 = 2$ i reszta 2
 $2 \text{ div } 4 = 0$ i reszta 2 - koniec, ponieważ wynik dzielenia wynosi 0

$2743_{(10)} = 222313_{(4)}$.

Przedstawić w systemie dziewiątkowym liczbę $35921_{(10)}$.

$35921 \text{ div } 9 = 3991$ i reszta 2
 $3991 \text{ div } 9 = 443$ i reszta 4
 $443 \text{ div } 9 = 49$ i reszta 2
 $49 \text{ div } 9 = 5$ i reszta 4
 $5 \text{ div } 9 = 0$ i reszta 5 - koniec

$35921_{(10)} = 54242_{(9)}$.

Przedstawić w systemie trójkowym liczbę $325748_{(10)}$.

$325748 \text{ div } 3 = 108582$ i reszta 2
 $108582 \text{ div } 3 = 36194$ i reszta 0
 $36194 \text{ div } 3 = 12064$ i reszta 2
 $12064 \text{ div } 3 = 4021$ i reszta 1
 $4021 \text{ div } 3 = 1340$ i reszta 1
 $1340 \text{ div } 3 = 446$ i reszta 2
 $446 \text{ div } 3 = 148$ i reszta 2
 $148 \text{ div } 3 = 49$ i reszta 1
 $49 \text{ div } 3 = 16$ i reszta 1
 $16 \text{ div } 3 = 5$ i reszta 1
 $5 \text{ div } 3 = 1$ i reszta 2
 $1 \text{ div } 3 = 0$ i reszta 1 - koniec

$325748_{(10)} = 121112211202_{(3)}$.

Algorytm przeliczania liczb na inny system pozycyjny

Specyfikacja problemu

Dane wejściowe

L - przeliczana liczba, $L \in \mathbb{N} + \{0\}$

p - podstawa docelowego systemu pozycyjnego, $p \in \mathbb{N}$, $p \in \{2, 3, \dots, 10\}$

Dane wyjściowe

Ciąg znaków s reprezentujący zapis liczby L w systemie pozycyjnym o podstawie p .

Zmienne pomocnicze i funkcje

s - przechowuje docelowy zapis liczby.

c - przechowuje wartość cyfry, $c \in \mathbb{N} + \{0\}$

$\text{kod}(\text{znak})$ - funkcja zwraca kod ASCII znaku

$\text{znak}(\text{kod})$ - zwraca znak ASCII o podanym kodzie

K01: **Czytaj** L i p

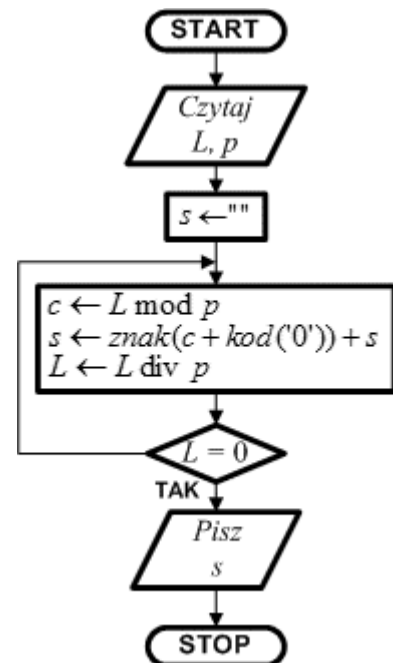
K02: $s \leftarrow ""$

K03: $c \leftarrow L \bmod p$

K04: $s \leftarrow \text{znak}(c + \text{kod}('0')) + s$

K05: $L \leftarrow L \div p$

K06: **Jeśli** $L = 0$, **to pisz** s i **zakończ**
Inaczej idź do K03.



Odczytujemy liczbę L , którą chcemy przeliczyć oraz podstawę p docelowego systemu pozycyjnego. Podany algorytm pracuje poprawnie tylko dla podstaw p od 2 do 10 (dla większych podstaw należy modyfikować zwracany kod zgodnie z układem liter w kodach ASCII – dodać 7!).

Wyliczone cyfry będziemy odkładać w zmiennej łańcuchowej s . Inicjujemy ją pustym tekstem.

Rozpoczynamy pętlę warunkową, która będzie wykonywana, aż liczba L osiągnie wartość 0. Wewnątrz pętli obliczamy wartość ostatniej cyfry liczby L i umieszczamy wynik w zmiennej c .

Aby wstawić cyfrę do zmiennej łańcuchowej s musimy ją wyrazić za pomocą kodu ASCII. Dlatego w wyrażeniu wyliczamy kod znaku cyfry jako sumę wartości cyfry oraz kodu cyfry 0. Na przykład dla cyfry 5 otrzymamy kod $5 + 48 = 53$ (cyfra 0 ma w ASCII kod 48). Znak o kodzie 53 to właśnie cyfra 5.

Obliczony kod cyfry przekształcamy w znak i łączymy z zawartością łańcucha s .

Bardzo ważna jest tutaj kolejność łączenia. Cyfra musi być dopisana przed poprzednio wyliczonymi cyframi, ponieważ algorytm wyznacza cyfry od końca zapisu liczby.

Po dołączeniu cyfry do łańcucha liczbę L dzielimy całkowitoliczbowo przez p i przechodzimy do sprawdzenia warunku zakończenia pętli. Jeśli po operacji dzielenia liczba L nie jest równa zero, to nie zostały jeszcze wyznaczone wszystkie cyfry, zatem pętla kontynuuje się. Jeśli natomiast liczba L jest równa zero, zmienna s zawiera komplet cyfr liczby w docelowym systemie pozycyjnym. Wychodzimy z pętli, wypisujemy zawartość łańcucha s i kończymy algorytm.

3. Szybka zamiana między systemami o podstawach 2,4,8 i 16

Skorzystamy z zależności między reprezentacjami liczb w systemie o podstawie 2, podstawie 4 = $2 \cdot 2$ oraz podstawie 8 = $2 \cdot 2 \cdot 2$ i $16 = 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2$. Skoncentrujemy się najpierw na systemach o podstawach 2 i 4:

- Reprezentację liczby w systemie czwórkowym można uzyskać z jej reprezentacji w systemie binarnym, (czyli o podstawie 2), wybierając od końca pary cyfr i zamieniając je na ich czwórkowe reprezentacje;
- Reprezentację liczby w systemie binarnym można uzyskać z jej reprezentacji w systemie czwórkowym, zamieniając każdą cyfrę czwórkową na jej dwucyfrową reprezentację binarną.
- Ponieważ $8 = 2^3$, analogiczna własność zachodzi dla konwersji między systemem binarnym a systemem ósemkowym, z tą różnicą, że zamiast bloków 2 cyfr rozważamy bloki o długości 3 cyfr.
- Dla systemu heksadecymalnego bloki mają długość 4 cyfr.

4. Zadania

- (8.1) Napisz program realizujący obliczanie wartości dziesiętnej liczby s podanej przez użytkownika o podstawie p podanej przez użytkownika, dla p od 2 do 16.
W programie utwórz i wykorzystaj funkcję **int wartosc(string s, int p)** zwracającą wartość dziesiętną liczby s o podstawie p
- (8.2)
- (8.3) Napisz program realizujący przeliczanie wartości liczby dziesiętnej L podanej przez użytkownika na liczbę o podstawie p podanej przez użytkownika, dla p od 2 do 16.
W programie utwórz i wykorzystaj funkcję **string nasystem(int L, int p)** zwracającą postać liczby L zapisaną w systemie o podstawie p
- (8.4)