

Структурное программирование

ЛЕКЦИЯ №2

12 СЕНТЯБРЯ 2023



Альтернативные варианты хранения двоичных чисел

- Пользователи привыкли к десятичной системе (не 2, 8 или 16).
- Преобразование между 2 и 10-й системами требует деления и умножения. (Для небольших встроенных систем это может быть критично)

Варианты?

Альтернативные варианты хранения двоичных чисел

- Пользователи привыкли к десятичной системе (не 2, 8 или 16).
- Преобразование между 2 и 10-й системами требует деления и умножения. (Для небольших встроенных систем это может быть критично)

Варианты?

- Хранить число строкой, каждая цифра отдельный символ.
- Двоично-десятичное кодирование (Binary-Coded Decimal, BCD), каждая цифра кодируется 4 битами независимо.

BCD

Пример кодирования числа 337:

{3}{3}{7} ->

BCD

Пример кодирования числа 337:

$\{3\}\{3\}\{7\} \rightarrow \{0011\}\{0011\}\{0111\} =$

Т.е. десятичное число 337 кодируется в BCD как в двоичном представлении.

Для знака обычно выделяется младший полубайт: «+» кодируется как = «-» кодируется как

Итого 337 кодируется как 1100 0011 0111 1100

В 32 битах представляются числа -9 999 999...9 999 999



Операции с BCD

Можно делать сложение и вычитание битовых представление BCD чисел, если выполнять коррекцию при переполнениях: добавлять или вычитать 6 из соответствующих разрядов.

, нет переполнения, все ок.



Операции с BCD

Можно делать сложение и вычитание битовых представление BCD чисел, если выполнять коррекцию при переполнениях: добавлять или вычитать 6 из соответствующих разрядов.

, нет переполнения, все ок.



Операции с BCD

Можно делать сложение и вычитание битовых представление BCD чисел, если выполнять коррекцию при переполнениях: добавлять или вычитать 6 из соответствующих разрядов.

, нет переполнения, все ок.

, коррекция младшего разряда:



Операции с BCD

Можно делать сложение и вычитание битовых представление BCD чисел, если выполнять коррекцию при переполнениях: добавлять или вычитать 6 из соответствующих разрядов.

, нет переполнения, все ок.

, коррекция младшего разряда:



Операции с BCD

Можно делать сложение и вычитание битовых представление BCD чисел, если выполнять коррекцию при переполнениях: добавлять или вычитать 6 из соответствующих разрядов.

, нет переполнения, все ок.

, коррекция младшего разряда:



Операции с BCD

Можно делать сложение и вычитание битовых представление BCD чисел, если выполнять коррекцию при переполнениях: добавлять или вычитать 6 из соответствующих разрядов.

, нет переполнения, все ок.

, коррекция младшего разряда:

, коррекция старшего разряда:



Операции с BCD

Можно делать сложение и вычитание битовых представление BCD чисел, если выполнять коррекцию при переполнениях: добавлять или вычитать 6 из соответствующих разрядов.

, нет переполнения, все ок.

, коррекция младшего разряда:

, коррекция старшего разряда:

Преимущества BCD

Преимущества BCD

- Упрощенный ввод/вывод
- Нет потерь точности при вводе/выводе вещественных чисел (об этом позже).
- Легко умножать/делить на 10, округлять до десятичных разрядов.

Битовые операции



Битовые операции

Стандартный набор битовых логических операций включает в себя:

- Логическое И &
- Логическое ИЛИ |
- Исключающее ИЛИ ^
- Отрицание ~
- Битовые сдвиги (вправо >>) и (влево <<)

Логическое И

X	Y	X & Y (X AND Y)
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Логическое умножение

Например для чисел:
00100011 (35) и 00001111 (15)

Логическое ИЛИ

X	Y	$X \mid Y$ (X OR Y)
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Логическое сложение без переноса в следующий разряд

Например для чисел:
00100011 (35) и 00001111 (15)

Исключающее ИЛИ

X	Y	$X \wedge Y$ (X XOR Y)
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Логическое сложение без переноса в следующий разряд

Например для чисел:
00100011 (35) и 00001111 (15)

Отрицание

X	$\sim X$ (NOT X)
0	1
1	0

Логическое сложение без переноса в следующий разряд

Например для числа:
00100011 (35)

БИТОВЫЕ СДВИГИ

Лишние биты – отбрасываем.

Новые биты зануляем. (при сдвиге вправо – не всегда ☹)

Сдвиг влево << синтаксис $a \ll n$, где n – на сколько позиций сдвигать.

Пример $00100011 \ll 2$ (35):

10001100 (140) (если число без знака)

Как быстро посчитать результат сдвига?

БИТОВЫЕ СДВИГИ

Лишние биты – отбрасываем.

Новые биты зануляем.

Сдвиг влево << синтаксис $a \ll n$, где n – на сколько позиций сдвигать.

Пример $00100011 \ll 2$ (35):

10001100 (140) (если число без знака)

Сдвиг на 1 бит = умножение на 2

БИТОВЫЕ СДВИГИ

Лишние биты – отбрасываем.

Новые биты зануляем.

Сдвиг вправо << синтаксис $a \ll n$, где n – на сколько позиций сдвигать.

Пример $00100011 \gg 2$ (35):

00001000 (15)

Как быстро посчитать?

БИТОВЫЕ СДВИГИ

Лишние биты – отбрасываем.

Новые биты зануляем.

Сдвиг вправо << синтаксис $a \ll n$, где n – на сколько позиций сдвигать.

Пример $00100011 \gg 2$ (35):

00001000 (15)

Сдвиг на 1 бит = деление на 2 (остаток отбрасывается).

Практическое применение битовых операций

Чтение бита:

Практическое применение битовых операций

Чтение бита:

$1 \& (x \gg i)$ $00000001 \& (10110\textcolor{red}{1}11 \gg 2)$ Итог: $0000000\textcolor{red}{1} (\textcolor{red}{1})$

Практическое применение битовых операций

Чтение бита:

$1 \& (x \gg i)$ $00000001 \& (10110\textcolor{red}{1}11 \gg 2)$ Итог: $0000000\textcolor{red}{1} (\textcolor{red}{1})$

Выставление бита:

Практическое применение битовых операций

Чтение бита:

$1 \& (x \gg i)$ $00000001 \& (10110\textcolor{red}{1}11 \gg 2)$ Итог: $0000000\textcolor{red}{1} (\textcolor{red}{1})$

Выставление бита:

$x | (1 \ll i)$ $1011\textcolor{red}{0}111 | (00000001 \ll 3)$ Итог: $1011\textcolor{red}{1}111$

Практическое применение битовых операций

Чтение бита:

$1 \& (x \gg i)$ $000000001 \& (10110\textcolor{red}{1}11 \gg 2)$ Итог: $00000000\textcolor{red}{1} \text{ (1)}$

Выставление бита:

$x | (1 \ll i)$ $1011\textcolor{red}{0}111 | (000000001 \ll 3)$ Итог: $1011\textcolor{red}{1}111$

Сброс бита:

Практическое применение битовых операций

Чтение бита:

$1 \& (x \gg i)$ $00000001 \& (10110\textcolor{red}{1}11 \gg 2)$ Итог: $0000000\textcolor{red}{1} \text{ (1)}$

Выставление бита:

$x | (1 \ll i)$ $1011\textcolor{red}{0}111 | (00000001 \ll 3)$ Итог: $1011\textcolor{red}{1}111$

Сброс бита:

$x \& (\sim(1 \ll i))$ $1011\textcolor{red}{1}111 | \sim(00000001 \ll 3)$ Итог: $1011\textcolor{red}{0}111$

Хранение символов

Хранение символов в памяти

Символы для отображения пользователю необходимо каким-то образом записать в виде двоичного кода.

Кодировка – сопоставление между символом и его кодом.

ASCII – фундаментальная 7-битная кодировка:

- 33 управляющих символа,
• 95 информационных символов.
- | | |
|-------|-----------------------------|
| 0x20: | !"#\$%&'()*+,-./ |
| 0x30: | 0123456789:;<=>? |
| 0x40: | @ABCDEFGHIJKLMNO |
| 0x50: | PQRSTUVWXYZ[\]^_ |
| 0x60: | `abcdefghijklmnopqrstuvwxyz |
| 0x70: | { }~ |

Строка "Hello!" кодируется байтами:

48 65 6C 6C 6F 21.

Хранение символов в памяти

- Null, 0x00, \0 — пустой символ,
- Bell, 0x07, \a — звуковой сигнал,
- Backspace, 0x08, \b — возврат на шаг,
- Character Tabulation, 0x09, \t — горизонтальная табуляция,
- Line Feed, 0x0A, \n — перевод строки,
- Line Tabulation, 0x0B, \v — вертикальная табуляция,
- Form Feed, 0x0C, \f — смена страницы,
- Carriage Return, 0x0D, \r — возврат каретки.
- ...

Тип данных в си

char

char a='q';

Для символов
одинарные кавычки!

'a'

Больше символов?

А что с кириллицей, умляутами и иероглифами?

Вариант: 8-битные кириллические кодировки, базирующиеся на ASCII: KOI-8, CP866, Windows-1251, ...

На практике как-то так: РѹСѢРѣРІРѹС,, РјРѣСѢ!

Юникод — многобайтовая кодировка, покрывающая почти все письменные языки.

Позволяет кодировать 1 112 064 символов. В версии 13.0, март 2020 г., используется лишь 143 859.

Содержит все национальные символы, математические символы, символы древних письменностей и многое другое, включая 😊 😐 😞 😄 😂 😇 😊 😈 😊 😊 😊 и даже 🐱!

Составные типы данных: Массивы

Массивы

Набор однотипных данных фиксированной длины:

- Вектор – массив значений.
- Матрица – массив векторов/двумерный массив значений.
- Группа – массив студентов.

Одномерные массивы

Элементы массива в памяти находятся строго друг за другом.



Адрес i -го элемента:

Где A - адрес нулевого элемента, S – размер одного элемента.

Адресом массива называют адрес его первого элемента.

Двумерные массивы

Массив 2x3 (в общем случае (M x N)):

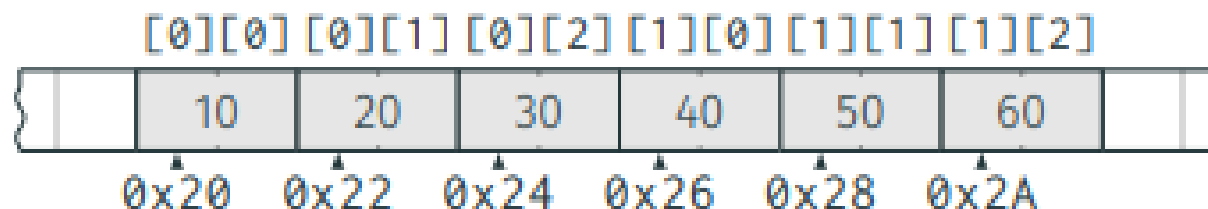
	0	1	2
0	0	1	2
1	3	4	5

Элементы все еще лежат в памяти подряд.

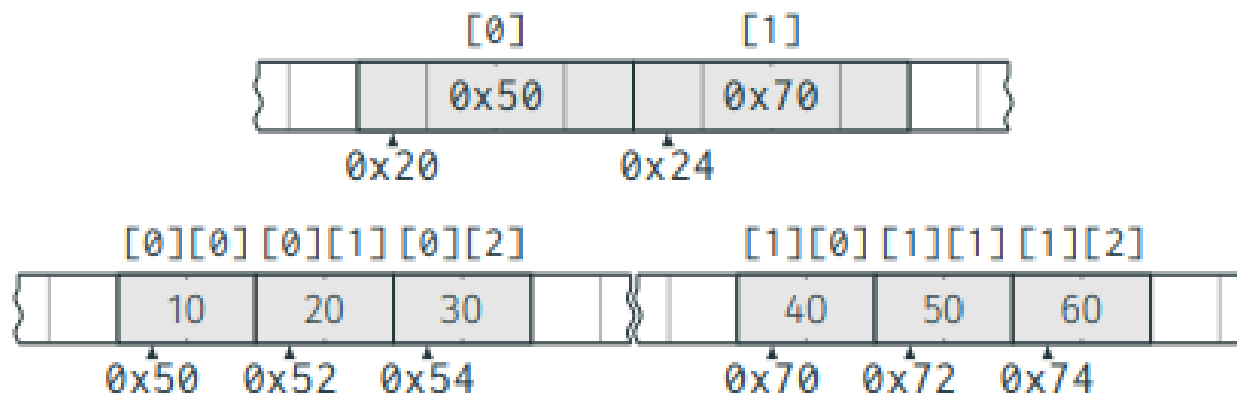
Элемент с номером $[i][j]$ находится в позиции $[3i+j]$

Массив массивов

{{10, 20, 30}, {40, 50, 60}} в памяти выглядит как:



Однако, существует и иной подход:



Практическая реализация

Массивы в Си

Объявление и инициализация:

```
int A[5];
```

```
Int A[5]={1,2,3,4,5};
```

```
Int A[]={1,2,3,4,5};
```

Размер массива – константа компиляции!

Все операции с элементами очень простые:

Двумерные аналогично:

```
int A[2][3], int A[2][3]={{1,2,3},{4,5,6}}
```

Нельзя (НО НЕ ЗАПРЕЩЕНО)
обращаться к элементам вне длины
массива – программа не
обязательно рухнет, но может
произойти что-то непредвиденное.

Перед тем, как пытаться вывести
значение элемента массива надо
бы его записать (:

Плохие примеры

Попытка записи туда, куда не следует.

```
int main()
{
    int A[2][3] = { {1,2,3},{4,5,6} };
    A[2442][2442] = 0;
    return 0;
}
```

Вызвано исключение

Вызвано исключение по адресу 0x008F17BC в Project4.exe: 0xC0000005: нарушение прав доступа при записи по адресу 0x00749260.

Еще один пример плохого поведения

Читаем неинициализированную память и пишем данные не в ту ячейку.

```
int main()
{
    int A[22];
    int B[5];
    B[10] = 4;
    for (int i = 0; i < 22; i++)
    {
        printf("A[%d]=%d\n", i, A[i]);
    }
    return 0;
}
```



```
A[0]=-858993460
A[1]=-858993460
A[2]=-858993460
A[3]=4
A[4]=-858993460
A[5]=-858993460
A[6]=-858993460
A[7]=-858993460
A[8]=-858993460
A[9]=-858993460
A[10]=-858993460
A[11]=-858993460
A[12]=-858993460
A[13]=-858993460
A[14]=-858993460
A[15]=-858993460
A[16]=-858993460
A[17]=-858993460
A[18]=-858993460
A[19]=-858993460
A[20]=-858993460
A[21]=-858993460
```

Читаем и печатаем массив

```
int main()
{
    int A[4];
    for (int i=0; i<4; i++)
    {
        printf("A[%d]=", i);
        scanf("%d", &A[i]);
    }

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        printf("A[%d]=%d\n", i, A[i]);
    }

    return 0;
}
```

```
A[0]=34
A[1]=6
A[2]=3
A[3]=2
A[0]=34
A[1]=6
A[2]=3
A[3]=2
```

Читаем и печатаем массив

```
int main()
{
    int A[4];
    for (int i=0; i<4; i++)
    {
        printf("A[%d]=",i);
        scanf("%d", &A[i]);
    }

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        printf("A[%d]=%d\n", i, A[i]);
    }

    return 0;
}
```

```
A[0]=34
A[1]=6
A[2]=3
A[3]=2
A[0]=34
A[1]=6
A[2]=3
A[3]=2
```



```
A[0]=54
A[1]=4
A[2]=a
A[3]=A[0]=54
A[1]=4
A[2]=-858993460
A[3]=-858993460
```

Проверка ввода scanf

Функция scanf возвращает число успешно присвоенных значений.

Это можно и нужно использовать.



```
void clearbuf()
{
    while (getchar() != '\n');
    return;
}
```

```
int main()
{
    int A[4];
    for (int i=0; i<4; i++)
    {
        printf("A[%d]=", i);
        while (scanf("%d", &A[i]) != 1)
        {
            clearbuf();
            printf("Wrong input\n");
            printf("A[%d]= ", i);
        }

        for (int i = 0; i < 4; i++)
        {
            printf("A[%d]=%d\n", i, A[i]);
        }

        return 0;
    }
}
```

Консоль отлад

```
A[0]=asg
Wrong input
A[0]=asg
Wrong input
A[0]=sheh
Wrong input
A[0]=4
A[1]=3
A[2]=he
Wrong input
A[2]=4
A[3]=5
A[0]=4
A[1]=3
A[2]=4
A[3]=5
```

На сегодня
хватит

