

# **Структури от данни и приложни алгоритми**

**Лекции 2 ч.**

**Лабораторни упражнения 1 ч.**

**Курсова работа**

**Изпит**

**Лектор: Доц. д-р Мариана Горанова**  
**Катедра „Програмиране и**  
**компютърни технологии“, ФКСУ**  
**Технически университет – София**  
**Кабинет: 2302**  
**Електронен адрес: [mgor@tu-sofia.bg](mailto:mgor@tu-sofia.bg)**  
**URL: [pct.tu-sofia.bg/Moodle001](http://pct.tu-sofia.bg/Moodle001)**

## **Литература**

- 1. Робърт Седжуик, Алгоритми на С, СофтПрес, София, 2002.**
- 2. П. Наков, П. Добриков, Програмиране=++Алгоритми;, Top Team Co, София, 2002.**
- 3. П. Наков, Основи на компютърните алгоритми, Top Team Co, София, 1998.**
- 4. Т. М. Смит, Програмиране с PASCAL. Принципи и методи, Техника, 1996.**
- 5. Robert Sedgewick, Algorithms in C++, Addison-Wesley Publishing Company, Inc., 1992.**
- 6. Никлаус Вирт, Алгоритми+структури от данни=програми, Техника, София, 1980.**

# Структури от данни

## Определение

**информация = данни + съдържание**

**Структури данни** са организирана информация, която може да се опише, създаде и обработи от програмите.

Изразяват **съдържанието** на конкретното представяне на информацията на физически носители (последователност от битове).

**Фундаментални структури данни – базовите  
типове данни в езиците за програмиране:**

**1. Целочислен тип.**

**2. Реален тип.**

**3. Символен тип.**

**4. Низ.**

**5. Масив.**

# Структура и организация на работа с данни: функционална спецификация, логическо описание и физическо представяне

## Определение

**Структури от данни (СД)** се наричат набор от едно или няколко **имена** и **множества** от данни, към които се осъществява достъп чрез тези имена.

**СД** е абстрактен обект (едно или няколко имена) и физически обект (величина).

Връзката между абстрактния и физическия обект се осъществява чрез декомпозиране на СД в термините на по-елементарни СД.

## **Нива на описание на СД**

- 1. Функционална спецификация**
- 2. Логическо описание**
- 3. Физическо представяне**

**Функционална спецификация – разглежда СД като абстрактен обект (без конкретна реализация).**

**1. Нов тип T.**

**2. Операции.**

$$f: X_1 \times X_2 \times \dots \times X_n \rightarrow Y_1 \times Y_2 \times \dots \times Y_m$$

$X_i$  и  $Y_i$  са типове, като поне един е типът T.

**Видове операции:**

- а) за достъп – T се явява само от лявата страна на стрелката;  
– връща значение, характеризиращо обектите от тип T;**
- б) за модификация – T се явява и от двете страни – създава нов обект от тип T въз основа на обект от тип T и допълнителни елементи;**

**в) за създаване –  $T$  се явява само от дясната страна – създава елемент от тип  $T$  въз основа на елементи от други типове или без други типове (наляво от стрелката няма типове).**

**3. Свойства – за всеки обект  $t$  от тип  $T$ .**



## Логическо описание

### 1. Декомпозиция на обектите от функционалното определение на по-елементарни обекти.

а) съединение (;) – даден тип  $T$  се определя чрез съединяване на други типове  $T_i$ ;

тип  $T = (\text{име}_1: T_1; \dots; \text{име}_n: T_n)$

б) разделяне на вариантите (|) – даден тип  $T$  се определя чрез разделяне на варианти и се използва оператор **избери** и отношение  $e$ ;

тип  $T = (T_1 | T_2 | \dots | T_n)$

**избери**

$\left| \begin{array}{l} f_1(t) \in T_1: \text{действие}_1, \\ \dots \\ f_n(t) \in T_n: \text{действие}_n \end{array} \right.$

**в) изброяване (,) – частен случай на б) – даден тип  $T$  се определя чрез краен брой възможни решения, зададени като списък от константи  $конст_1, конст_2, \dots, конст_n$ .**

тип  $T = (конст_1, конст_2, \dots, конст_n)$

## **2. Декомпозиция на операциите на по-елементарни операции.**

**Пълно логическо описание – операциите на функционалното описание се описват като функции, които работят с обекти от тип  $T$  и проверяват свойствата на описанието.**

## Рекурсивно определение

**Рекурсия** е наличие в определението на обект от същия тип (**директна рекурсия**) или обект от друг тип, който от своя страна е определен от типа на дадения обект (**косвена рекурсия**).

При определение на типа  $T$  чрез съединение една компонента може да бъде от тип  $T$  или от друг тип  $T_i$ , който от своя страна е определен чрез типа  $T$  (броят на нивата е произволен).

тип  $T = (\text{име}_1: T_1; \dots; \text{име}_i: T; \text{име}_n: T_n)$

## **Логическото описание на СД включва:**

- 1. Определяне на типа чрез включване на други типове и тип, който сам се определя (рекурсия), с използване на операциите съединение, разделяне на вариантите и изброяване.**
- 2. Функции, които оперират върху определения тип.**

## Физическо представяне

### 1. Метод за разполагане на величините в паметта на компютърната система.

#### а) разделяне на вариантите

тип  $T = (T_1 \mid T_2 \mid \dots \mid T_n)$

**Обектът от тип  $T$  се представя чрез два елемента:**

- **индикатор** на типа  $i$ : **ЦЯЛО**,  $1 \leq i \leq n$ ,  
показва на кой тип  $T_i$  принадлежи обектът;  
представя се чрез  $\lceil \log_2 n \rceil$  бита;
- **обект от тип  $T_i$** ;  
представя се чрез необходимата памет за типа с максимален размер.

$\lceil x \rceil$  – най-малкото цяло число, по-голямо или равно на  $x$ .

## б) изброяване

тип  $T = (\text{КОНСТ}_1, \text{КОНСТ}_2, \dots, \text{КОНСТ}_n)$

**Обектът от тип  $T$  се представя чрез:**

- **индикатор  $i$ : ЦЯЛО,  $1 \leq i \leq n$ ;**  
**представя се чрез  $\lceil \log_2 n \rceil$  бита;**

## в) съединение

тип  $T = (\text{име}_1: T_1; \dots; \text{име}_n: T_n)$

**Обектът от тип  $T$  се представя чрез сума от размерите на съответните обекти от тип  $T_i$ .**

- **масив** – паметта може да се препълни или се резервира безполезно голямо количество;





- **СПИСЪК** от свързани информационни блокове с фиксиран размер (всеки блок съдържа данни за следващия елемент в списъка, т.е неговия адрес);  
краят на списъка се представя чрез специален тип ПРАЗНО.



## **2. Начин за кодиране на операциите чрез език за програмиране.**

# **Видове класификации**

## **I. Статични структури от данни**

- 1. Масив**
- 2. Вектор**
- 3. Структура**
- 4. Изброяване**
- 5. Файл**

## **II. Динамични структури от данни**

- 1. Списък**
- 2. Стек**
- 3. Опашка**
- 4. Дек**
- 5. Граф**
- 6. Дърво**
- 7. Хеш-таблица**

# Основни типове данни

## I. Числови данни

### 1. Цели числа

Тип	Размер [байта]	Област
unsigned short	2	0÷65535
short int	2	-32768÷32767
unsigned int	1 дума=4 байта	0÷4294967295
int	1 дума=4 байта	-2147483648÷ 2147483647
unsigned long	4	0÷4294967295
long int	4	-2147483648÷ 2147483647

## Проблеми:

**а) целочислено деление – промяна на реда в израза;**

```
printf ("%d\n", 10*(7/10));           // 0  
printf ("%d\n", (10*7)/10);         // 7
```

**б) целочислено препълване – при умножение и събиране.**

```
int a = 110000, b = 20000, product;  
product = a * b / 20000;  
printf ("%d\n", product);           // -104748
```

$110,000 * 20,000 = 2,200,000,000 > \text{max} = 2,147,483,647$   
 $(-2,147,483,648 + 2,200,000,000) / 20,000 =$   
 $-2,094,967,295 / 20,000 = -104,748$

## 2. Числа с плаваща точка

Тип	Размер [байта]	Област	Точност
float	1 дума=4 байта	+/-3.4E38	7 знака
double	2 думи=8 байта	+/-1.7E308	15 знака
long double	10 байта	+/-1.2E4932	

### Проблеми:

**а) събиране и изваждане на числа с големи разлики в стойностите – сортиране на числата и извършване на действията от най-малките стойности;**

```
float f = 1000000.00f + 0.1f;  
printf ("%f\n", f); // 1000000.125000
```

```
float g = 5000000.02f - 5000000.01f;  
printf ("%f\n", g); // 0.000000
```

**б) сравняване за равенство – проверка за достатъчна близост на стойностите**

```
float key = 1.0f;  
float sum = 0.0f;  
for (int i = 0; i < 10; i++)  
    sum += 0.1;  
if (key == sum)  
    printf ("Числата са равни.\n");  
else  
    printf ("Числата са различни.\n");  
// Числата са различни
```

## Проверка за достатъчна близост на стойностите

```
#include <math.h>
#define DELTA 0.0001f           // точност

int equals (float x, float y)
{ if (fabs (x - y) < DELTA)
    return 1;                   // достатъчно близки числа
  else
    return 0;                   // недостатъчно близки числа
}

if (equals (key, sum))
  printf ("Числата са равни.\n");
else
  printf ("Числата са различни.\n");
// Числата са равни
```



**в) грешки от закръгляване – същите като а)**

**– промяна на типа към тип с по-голяма точност –**

**float ⇒ double;**

**– промяна към двоично кодирани променливи;**

**– промяна от плаваща точка към целочислени променливи – левове ⇒ стотинки**

**г) използване на специални типове данни –**

**Currency в C#**

## II. Символи

Тип	Размер [байта]	Област
char	1	-128÷127
signed char	1	-128÷127
unsigned char	1	0÷255

### Проблеми:

**Символният литерал е криптиран – използва се константа вместо конкретна стойност на символа**

```
// Сравнение за символ ESC (^[ с код 0x1B)
#define ESCAPE 0x1B
char inputChar;
...
if (inputChar == ESCAPE) { ...}
```

### III. Логически тип

**С не разполага с логически тип.  
Логическите променливи документират  
програмата и опростяват сложни проверки.**

// Създаване на собствен логически тип

```
typedef int BOOLEAN;
```

...

```
BOOLEAN finished;
```

```
finished = (index < 0) || (DIM < index);
```

## IV. Изброим тип

**Данни с изброими стойности** е подредено крайно множество от константни стойности, които могат да приемат променливите от този тип. Чрез изброимите типове програмите се четат по-лесно.

### Дефиниране

`enum` идентификатор {списък\_от\_константни\_стойности};

### Пример:

```
enum Month {January, February, March, April, May, June, July,  
            August, September, October, November, December};
```

```
enum Counter {Start, First, Second, Tenth = 10, Eleventh};
```

```
enum Boolean {True = 1, False = (!True)};
```

## V. Указател

**Указател** е променлива, чиято стойност е адрес от паметта на компютъра. Осъществява се косвен достъп до стойността, записана на този адрес, за разлика от директния достъп чрез името на променливата.

### Дефиниране

тип \*идентификатор;

идентификатор – име на указателя;

тип – типа на данните, към които сочи указателят.

NULL – нулева стойност за инициализиране на указател.

## Операции

**а) адресна операция & – връща адреса на своя операнд;**

&променлива

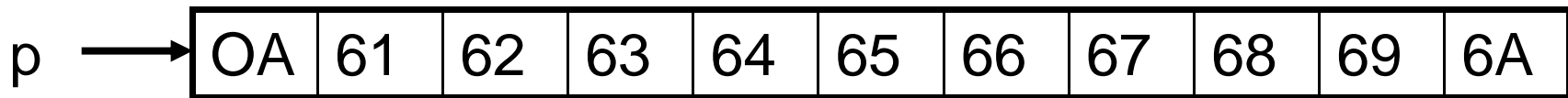
**б) извличане на стойност \* – връща стойността на променливата, разположена на указания адрес.**

\*указател

**Концептуално указателят се състои от две части:**

**1) адрес (място в паметта) – 1 дума;**

**2) интерпретация на съдържанието на паметта на този адрес – зависи от базовия тип, към който сочи указателят.**



char \*p;      

0A
----

      linefeed

int \*p;      

0A	61	62	63
----	----	----	----

      1667391754

float \*p;      4.17595656202980E+21

short int \*p;      

0A	61
----	----

      24842

## Проблеми:

**а) използване на `void *` – принудително преобразуване до типа на указателя;**

```
link = (NODE *)calloc (1, sizeof (NODE));
```

**б) отделяне на памет – чрез `sizeof ()`;**

**в) връщане на резултат от функция – правило на звездичката: аргумент на функция се предава обратно, ако има `*` пред аргумента в оператора за присвояване `=`.**

// предаване на параметър

```
void method (int *parameter)
{
    *parameter = SOME_VALUE;
}
```



## VI. Масив

**Масив** е най-фундаменталната структура от данни.

- **състои се от елементи от един и същ (базов) тип – хомогенна структура;**
- **структура с пряк достъп – елементите са достъпни чрез индекс;**
- **заема непрекъснатата област от паметта на компютъра.**

## Дефиниране – едномерен масив

тип идентификатор [размер];

размер – константен\_израз

### Памет

общ\_брой\_байтове = sizeof (тип) \* размер

## Достъп до елемент на масив

**– чрез операция индексирание (директен достъп)**

идентификатор [константен\_израз]

**– чрез операция намиране на стойност по адрес (косвен достъп)**

\*(идентификатор + константен\_израз)



## Дефиниране – многомерен масив

тип идентификатор

[константен\_израз<sub>1</sub>] [...] [константен\_израз<sub>N</sub>];

## Памет

общ\_брой\_байтове = брой\_редове\*брой\_стълбове\***sizeof(тип)**

## Достъп до елемент на масив

**– чрез операция индексирание (директен достъп)**

идентификатор [константен\_израз<sub>1</sub>][константен\_израз<sub>2</sub>]

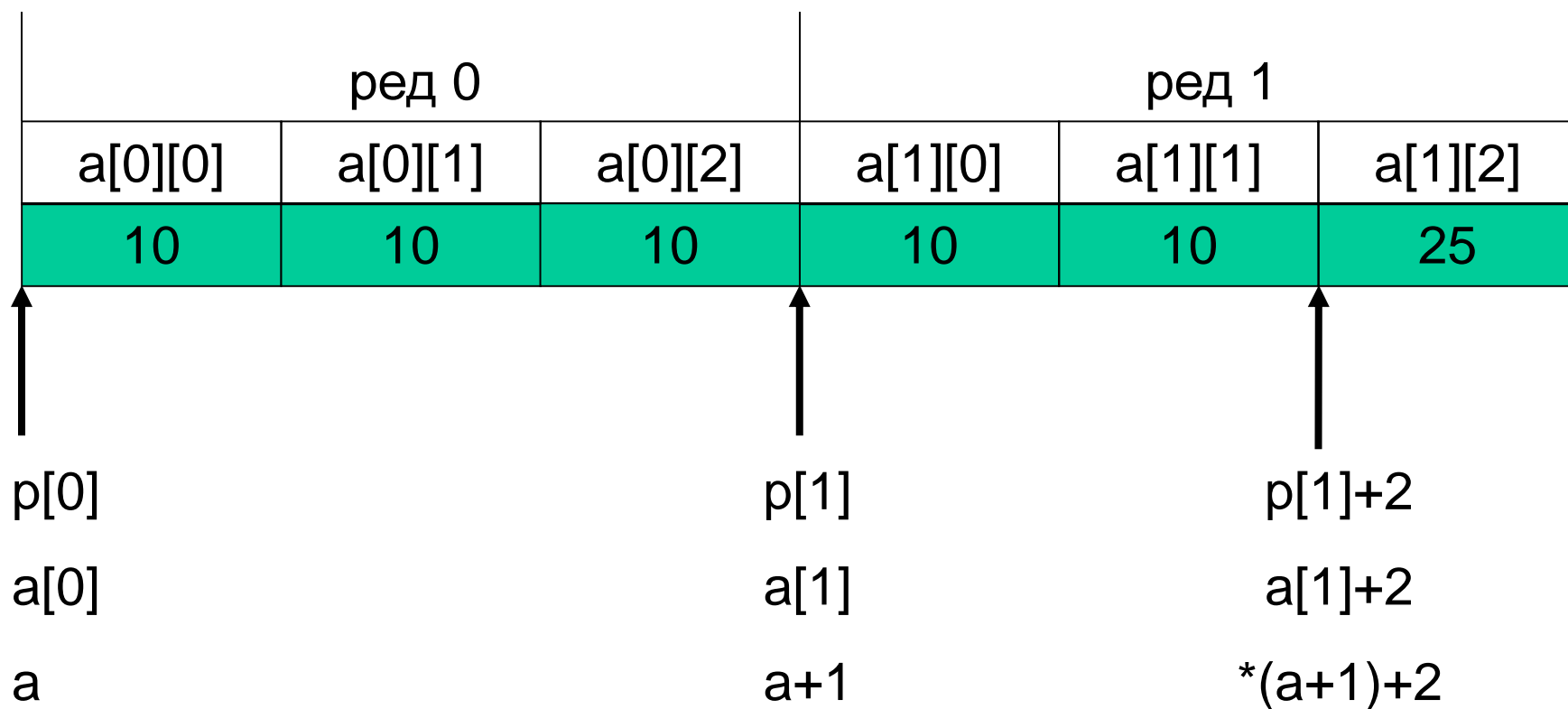
**– чрез операция намиране на стойност по адрес (косвен достъп)**

**\*(\*(идентификатор + константен\_израз<sub>1</sub>)+константен\_израз<sub>2</sub>)**

```

int a[2][3], *p[2];
p[0] = &a[0][0];      /* указателят p[0] сочи към първия ред */
p[1] = &a[1][0];      /* указателят p[1] сочи към втория ред */
a[1][2] = 25;         /* достъп чрез индекси */
*(a[1]+2) = 25;       /* достъп чрез адресна аритметика */
*(*(a+1)+2) = 25;     /* достъп чрез адресна аритметика */
*(p[1]+2) = 25;       /* достъп чрез адресна аритметика */

```



## Проблеми:

**а) директен достъп до елемент на масив извън границите на масива – за масиви без определени размери се използва макросът `ARRAY_LENGTH`:**

```
#define ARRAY_LENGTH(x)(sizeof(x)/sizeof(x[0]))
```

```
int points[] = {56, 60, 70, 83, 90};
```

```
for (int ind = 0; ind < ARRAY_LENGTH (points); ind++)
```

```
...
```

## VII. Низ

**Низ** е масив от тип `char`, който завършва с нулевия символ `'\0'`.

```
char s[11];           // s може да съхрани 10 символа
#define MSG "Тестване на програма" // низова константа
```

### Проблеми:

**а) разлика между указател към низ и масив от символи**

```
char *stringPtr;
stringPtr = "Тестване на програма";
```

**Операцията присвояване насочва указателя `stringPtr` към текстовия низ "Тестване на програма", но не копира съдържанието му в `stringPtr`.**

**Операции с низове се извършват чрез `strcpy()`, `strcmp()`, `strlen()` и т.н.**

**б) деклариране на низ с дължина  
КОНСТАНТА+1 (\0 за край на низа)**

```
#define NAME_LENGTH 30
```

```
// Деклариране на низ с дължина NAME_LENGTH+1.  
// Инициализиране на низа с нула при деклариране,  
// за да не се получи безкраен низ.
```

```
char name[NAME_LENGTH+1] = {0};
```

```
// Инициализиране на символите в низа, като се  
// използва NAME_LENGTH.
```

```
for (int i =0; i < NAME_LENGTH; i++)  
    name[i] = 'A';
```

```
// Копиране на друг низ otherName в name с  
// максимална дължина за копиране NAME_LENGTH  
// чрез strncpy.
```

```
strncpy (name, otherName, NAME_LENGTH);
```



## VIII. Структура

**Структурата** е група от данни (**елементи**) от различен тип с общо име (**идентификатор**).

### Дефиниране

```
struct идентификатор
{
    тип_на_елемент идентификатор_на_елемент;
    ...
};
```

### Памет

общ\_брой\_байтове =  $\Sigma$  sizeof (тип\_на\_елемент<sub>i</sub>)

## Достъп до елемент на структура

– **чрез операция точка .**

променлива\_структура.идентификатор\_елемент

– **чрез указателна операция ->**

указател\_към\_структура->идентификатор\_елемент

## Масив от структури

**struct** идентификатор\_на\_структура  
идентификатор\_на\_масив [израз];

## Достъп до елемент на структура в масив

– **чрез операция точка .**

идентификатор\_на\_масив[индекс].идентификатор\_елемент

– **чрез указателна операция ->**

**\***(идентификатор\_на\_масив+индекс)->идентификатор\_елемент

## Предимства:

**а) изяснява отношенията между данните;**

<b>Неструктурирани променливи</b>	<b>Структурирани променливи</b>
<pre>int facN; char name [30]; float uspeh; facN = 123456; strcpy (name, "Иван Георгиев Петров"); uspeh = 5.35;</pre>	<pre>struct student { int facN;   char name [30];   float uspeh; }; struct student studentFKSU; studentFKSU.facN = 123456; strcpy (studentFKSU.name, "Иван Георгиев Петров"); studentFKSU.uspeh = 5.35;</pre>

## б) опростява операциите за група от данни;

### Копиране на група от данни

```
newFacN = oldFacN;  
newName = oldName;  
newUspeh = oldUspeh;
```

```
struct student newStudent,  
                oldStudent;  
newStudent = oldStudent;
```

### Размяна на две групи от данни

```
previousOldFacN=oldFacN;  
previousOldName=oldName;  
previousOldUspeh=oldUspeh;  
oldFacN=newFacN;  
oldName=newName;  
oldUspeh=newUspeh;  
newFacN=previousOldFacN;  
newName=previousOldName;  
newUspeh=previousOldUspeh;
```

```
struct student newStudent,  
                oldStudent,  
                previousOldStudent;  
previousOldStudent=oldStudent;  
oldStudent=newStudent;  
newStudent=previousOldStudent;
```

## **в) опростява списъка с параметри на функция.**

// неструктурирани променливи

```
void printStudent (int facN, char *name, float uspeh);
```

...

```
printStudent (facN, name, uspeh);
```

// използване на структура

```
void printStudent (struct student s);
```

...

```
printStudent (studentFKSU);
```

**Добавянето на нов елемент към структурата (напр. номер на група) не води до промяна на функцията (printStudent).**

## Пример:

```
struct student
{ int facN;
  char name [30];
  float uspeh;
};
struct student list[35], s;
s.facN = 123456;
strcpy (s.name, "Иван Георгиев Петров");
s.uspeh = 5.35;
/* struct student s = {123456, "Иван Георгиев Петров", 5.35}; */
list[0] = s;
list[1].facN = 2345678;
strcpy(list[1].name, "Ана Христова Андреева");
list[1].uspeh = 4.85;
*(list+2)->facN =3456789;
strcpy(*(list+2)->name, "Димитър Александров Димитров");
*(list+2)->uspeh = 5.85;
```

## IX. Собствени типове `typedef`

```
typedef стар_тип нов_тип;
```

`стар_тип` – допустим тип;

`нов_тип` – ново име на типа.

**Модификациите се извършват по-лесно.**

```
typedef int BOOLEAN;
```

```
typedef struct student STUDENT;
```

```
typedef double VECTOR[100];
```

## Пример: Сметка на вложител в банка

### Функционална спецификация

#### 1. Тип СМЕТКА

#### 2. Операции

- фамилия\_вложител: СМЕТКА → НИЗ

**Операция за достъп – връща фамилното име на притежателя на СМЕТКА.**

- остатък: СМЕТКА → ЦЯЛО

**Операция за достъп – връща остатъка от СМЕТКА (сумата в сметката се изразява в стотинки).**

- кредитор: СМЕТКА → ЛОГ

**Операция за достъп – показва дали притежателят на СМЕТКА се явява кредитор.**



– разход: СМЕТКА x ЦЯЛО → СМЕТКА

**Операция за модификация – връща нова СМЕТКА при теглене на положителна сума.**

– приход: СМЕТКА x ЦЯЛО → СМЕТКА

**Операция за модификация – връща нова СМЕТКА при внасяне на положителна сума.**

### **3. Свойства на операциите**

c: СМЕТКА

x: ЦЯЛО

кредитор (c)  $\Leftrightarrow$  (остатък (c)  $\geq$  0)

остатък (разход (c,x)) = остатък (c) - x

остатък (приход (c,x)) = остатък (c) + x

фамилия\_вложител (разход (c,x)) =

фамилия\_вложител (c)

# Логическо описание

## 1. Декомпозиция на тип СМЕТКА

СМЕТКА = {  
  номер: ЦЯЛО НАТ  
  баланс: ЦЯЛО  
  вложител: {  
    фамилия: НИЗ  
    възраст: ЦЯЛО НАТ  
    адрес: НИЗ  
  дата\_откриване: {  
    ден: ЦЯЛО НАТ  
    месец: ("януари", ..., "декември")  
    година: ЦЯЛО НАТ  
}

тип СМЕТКА =

(номер: ЦЯЛО НАТ;

баланс: ЦЯЛО;

вложител: (фамилия: НИЗ;

възраст: ЦЯЛО НАТ;

адрес: НИЗ);

дата\_откриване: (ден: ЦЯЛО НАТ;

месец: ("януари", ..., "декември");

година: ЦЯЛО НАТ)

)

## Междинни типове на тип СМЕТКА

тип ЛИЧНОСТ = (фамилия: НИЗ;  
възраст: ЦЯЛО НАТ;  
адрес: НИЗ);

тип МЕСЕЦ = ("януари", "февруари", "март", "април", "май",  
"юни", "юли", "август", "септември", "октомври",  
"ноември", "декември");

тип ДАТА = (ден: ЦЯЛО НАТ;  
месец: МЕСЕЦ;  
година: ЦЯЛО НАТ)

тип СМЕТКА = (номер: ЦЯЛО НАТ;  
баланс: ЦЯЛО;  
вложител: ЛИЧНОСТ;  
дата\_откриване: ДАТА);

## Ако за вложител използваме разделяне на вариантите:

тип ФИРМА = (название: НИЗ;  
капитал: ЦЯЛО НАТ;  
адрес: НИЗ);

тип КЛИЕНТ = (ЛИЧНОСТ | ФИРМА);

тип СМЕТКА = (номер: ЦЯЛО НАТ;  
баланс: ЦЯЛО;  
вложител: КЛИЕНТ;  
дата\_откриване: ДАТА);

избери

| вложител(c) е ЛИЧНОСТ: действие<sub>1</sub>,  
| вложител(c) е ФИРМА: действие<sub>n</sub>

## Обекти от тип СМЕТКА:

променливи асс, сметка\_Иванов: СМЕТКА,  
х: ЛИЧНОСТ,  
у: КЛИЕНТ;

## Константи:

КЛИЕНТ (ЛИЧНОСТ ("Иванов", 250, "Студентски град бл.1"))  
ДАТА (18, "декември", 2008)

## Оператор за присвояване ←

х ← ЛИЧНОСТ ("Иванов", 250, "Студентски град бл.1");  
у ← КЛИЕНТ(х);  
асс ← СМЕТКА (11111,1000, у, ДАТА (18, "декември", 2008))

## 2. Декомпозиция на операциите на по-елементарни операции.

функция **откриване\_сметка**: СМЕТКА  
(аргументи n: ЦЯЛО НАТ, p: КЛИЕНТ, d: ДАТА,  
v: ЦЯЛО НАТ)  
I откриване\_сметка  $\leftarrow$  СМЕТКА (n, v, p, d)

функция **приход**: СМЕТКА  
(аргументи асс: СМЕТКА, x: ЦЯЛО)  
| приход  $\leftarrow$  асс;  
| баланс (приход)  $\leftarrow$  баланс (приход) + x

функция **разход**: СМЕТКА  
(аргументи асс: СМЕТКА, x: ЦЯЛО)  
I разход  $\leftarrow$  приход (асс, -x)

функция **име\_вложител**: НИЗ (аргумент **асс**: СМЕТКА)

избери

вложител(асс) е ЛИЧНОСТ:

име\_вложител ← фамилия(вложител(асс)),

вложител(асс) е ФИРМА:

име\_вложител ← название(вложител(асс))

функция **остатък**: ЦЯЛО (аргумент **асс**: СМЕТКА)

остатък ← баланс (асс)

функция **кредитор**: ЛОГ (аргумент **асс**: СМЕТКА)

кредитор ← (остатък (асс)) >= 0



**Ако за типа СМЕТКА добавим компонента гаранция (друга сметка), то се получава рекурсивно определение:**

тип СМЕТКА = (номер: ЦЯЛО НАТ;  
                  баланс: ЦЯЛО;  
                  вложител: КЛИЕНТ;  
                  гаранция: СМЕТКА;  
                  дата\_откриване: ДАТА);

променлива асс: СМЕТКА;

гаранция (асс) е СМЕТКА

дата\_откриване (гаранция (асс)) е ДАТА

година (дата\_откриване (гаранция (асс))) е ЦЯЛО НАТ

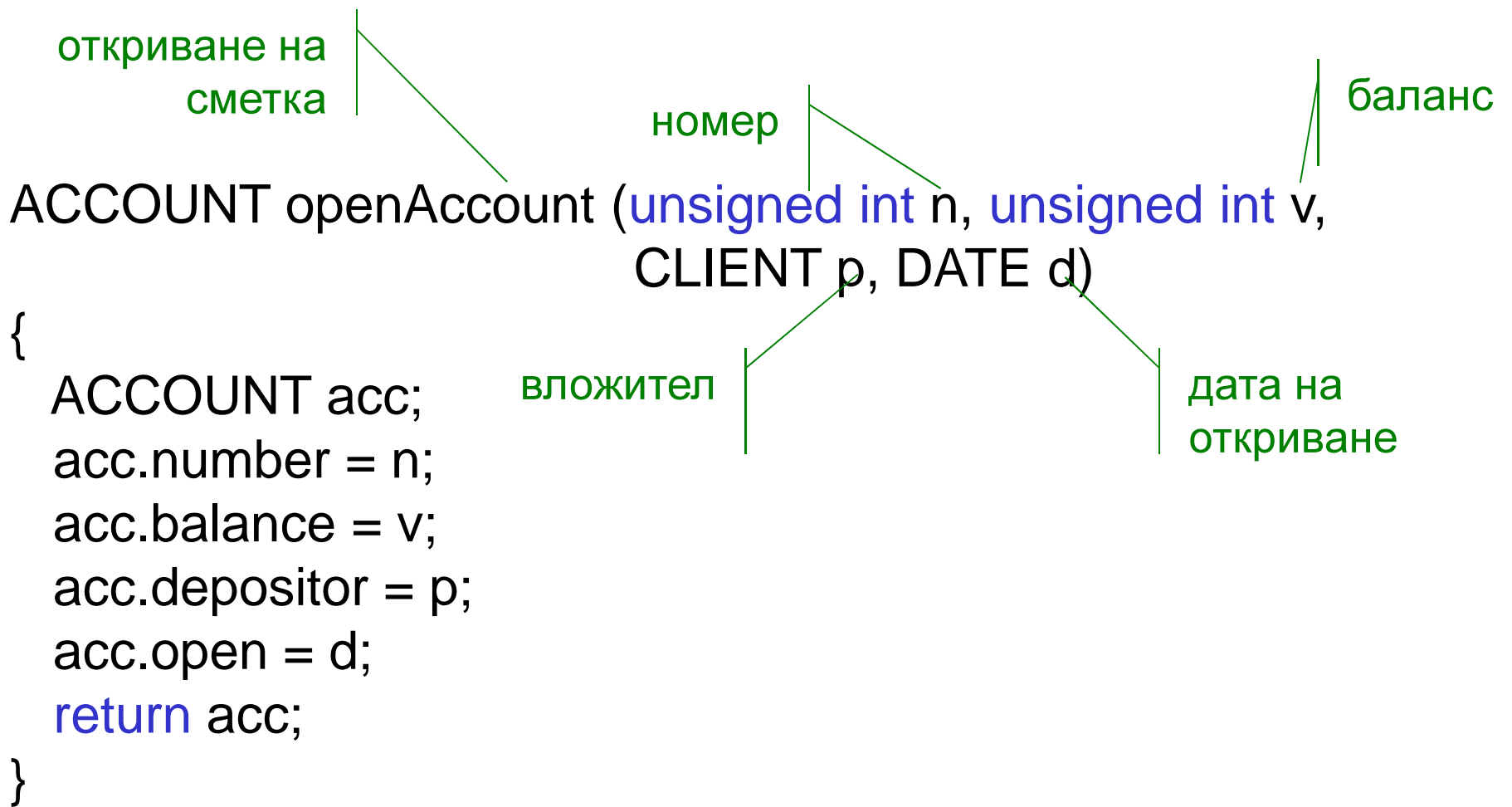
## Пример: Структура данни СМЕТКА

```
struct person // тип ЛИЧНОСТ
{
    char family[10]; // фамилия
    unsigned int age; // възраст
    char address[20]; // адрес
};
typedef struct person PERSON;

struct firm // тип ФИРМА
{
    char title[20]; // название
    unsigned int capital; // капитал
    char address[20]; // адрес
};
typedef struct firm FIRM;
```

```
struct client // тип КЛИЕНТ=(ЛИЧНОСТ|ФИРМА)
{
    int indicator; // индикатор на варианта 0/1
    void *personOrFirm; // указател към ЛИЧНОСТ/ФИРМА
};
typedef struct client CLIENT;
enum month {January, February, March, // тип МЕСЕЦ
    April, May, June, July, August, September,
    October, November, December};
typedef enum month MONTH;
struct date // тип ДАТА
{
    unsigned int day; // ден
    MONTH month; // месец
    unsigned int year; // година
};
typedef struct date DATE;
```

```
struct account // тип СМЕТКА
{
    unsigned int number; // номер
    int balance; // баланс
    CLIENT depositor; // вложител
    DATE open; // дата на откриване
};
typedef struct account ACCOUNT;
ACCOUNT openAccount (unsigned int n, unsigned int v,
                    CLIENT p, DATE d);
ACCOUNT income (ACCOUNT acc, int x);
ACCOUNT expenditure(ACCOUNT acc, int x);
char *depositorName (ACCOUNT acc);
int remainder (ACCOUNT acc);
int creditor (ACCOUNT acc);
```



```
ACCOUNT list[100];
```

```
PERSON p = {"Petrov", 22, "Sofia"};
```

```
CLIENT cp = {0, &p};
```

```
DATE d0 = {30, November, 2009};
```

```
FIRM f = {"ABV", 10000000, "Plovdiv"};
```

```
CLIENT cf = {1, &f};
```

```
DATE d1 = {5, October, 2009};
```

```
list[0] = openAccount(111, 500, cp, d0);
```

```
list[1] = openAccount(222, 1000, cf, d1);
```



име на  
вложител

сметка

```
char *depositorName (ACCOUNT acc)
{ char *p;
  switch (acc.depositor.indicator)
  { case 0: // ЛИЧНОСТ
    { PERSON *pp = (PERSON *)acc.depositor.personOrFirm;
      p = pp->family;
      break;
    }
    case 1: // фирма
    { FIRM *pf = (FIRM *)acc.depositor.personOrFirm;
      p = pf->title;
      break;
    }
  }
  return p;
}
```



остатък

```
int remainder (ACCOUNT acc)
```

```
{
```

```
    return acc.balance;
```

```
}
```

сметка

кредитор

```
int creditor (ACCOUNT acc)
```

```
{
```

```
    return (remainder (acc)>=0)?1:0;
```

```
}
```

сметка

## Задача: Структура данни СМЕТКА

1. Напишете функция `print()`, която отпечатва дадена СМЕТКА.

функция `печат`: (аргумент `асс: СМЕТКА`)  
отпечатай `номер(асс)`, `баланс(асс)`  
избери  
    `вложител(асс)` е ЛИЧНОСТ:  
        отпечатай `фамилия(вложител(асс))`,  
                `възраст(вложител(асс))`,  
                `адрес(вложител(асс))`,  
    `вложител(асс)` е ФИРМА:  
        отпечатай `название(вложител(асс))`,  
                `капитал(вложител(асс))`,  
                `адрес(вложител(асс))`  
отпечатай `ден(дата_откриване(асс))`  
избери  
    `месец(дата_откриване(асс))` е ЯНУАРИ:  
        отпечатай `януари`,  
    ...  
    `месец(дата_откриване(асс))` е ДЕКЕМВРИ:  
        отпечатай `декември`  
отпечатай `година(дата_откриване(асс))`

**2. Представете сметките на вложители в банка чрез масив.**

**3. Използвайте функциите:**

- **openAccount()** за въвеждане на информация за сметките на вложители в банка;
- **income()** за изчисляване на приход;
- **expenditure()** за изчисляване на разход;
- **depositorName()** за получаване име на вложител;
- **remainder()** за изчисляване на остатък;
- **creditor()** за определяне дали вложителят е кредитор;
- **разпечатайте въведената информация и получените резултати от извикването на горните функции, като използвате функцията `print()`, където е необходимо.**