Схема распределения памяти в программе на Си: стек

Особенности использования локальных переменных

Для хранения локальных переменных используется так называемая автоматическая память.

"**+**"

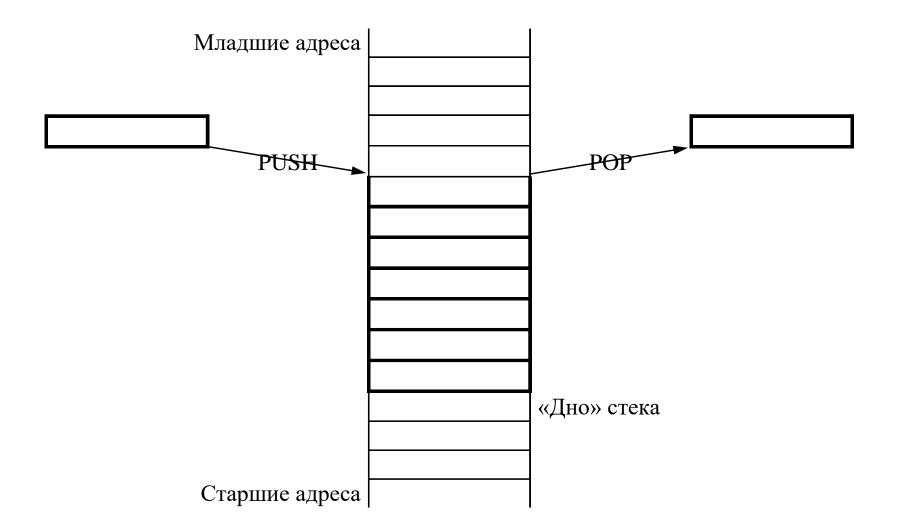
- Память под локальные переменные выделяет и освобождает компилятор. "_",
 - Время жизни локальной переменной "ограничено" блоком, в котором она определена.
 - Размер размещаемых в автоматической памяти объектов должен быть известен на этапе компиляции.
 - Размер автоматической памяти в большинстве случаев ограничен.

Организация автоматической памяти

```
void f 1(int a)
    char b;
    // ...
void f 2(double c)
    int d = 1;
    f 1(d);
int main(void)
    double e = 1.0;
    f 2(e);
```

```
Вызов таіп
     Создание е
    Вызов f 2
     Создание с
     Создание d
    Вызов f_1
     Создание а
     Создание b
    Завершение f_1
10.
     Разрушение b
     Разрушение а
11.
    Завершение f_2
13.
     Разрушение d
14.
     Разрушение с
    Завершение main
     Разрушение е
16.
```

Стек



Использование аппаратного стека

- 1. вызова функции call name
 - поместить в стек адрес команды, следующей за командой call
 - передать управление по адресу метки пате
- 2. возврата из функции ret
 - извлечь из стека адрес возврата address
 - передать управление на адрес address

Использование аппаратного стека

3. передачи параметров в функцию

соглашение о вызове:

- расположение входных данных;
- порядок передачи параметров;
- какая из сторон очищает стек;
- etc

cdecl

- аргументы передаются через стек, справа налево;
- очистку стека производит вызывающая сторона;
- результат функции возвращается через регистр ЕАХ, но ...

Использование аппаратного стека

4. выделения и освобождения памяти под локальные переменные

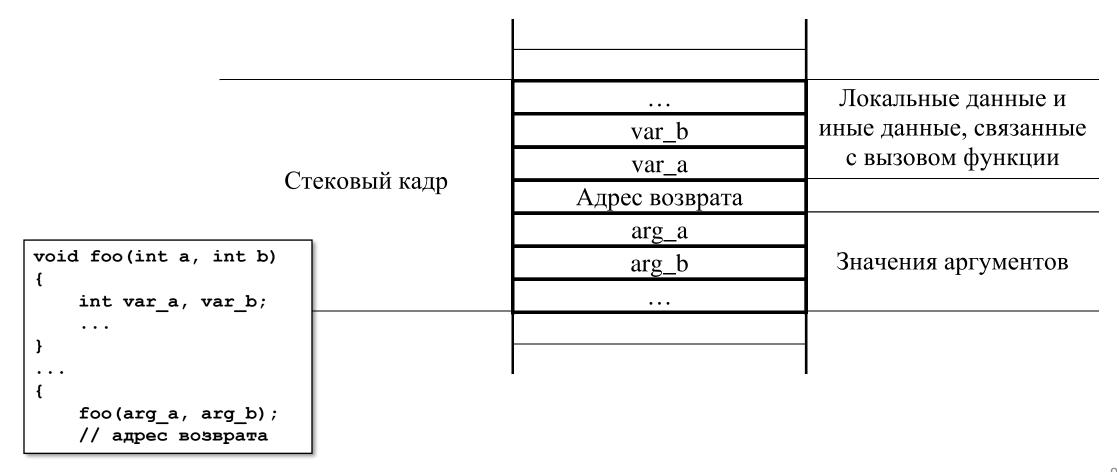
Стековый кадр

Стековый кадр (фрейм) - механизм передачи аргументов и выделения временной памяти с использованием аппаратного стека.

В стековом кадре размещаются:

- значения фактических аргументов функции;
- адрес возврата;
- локальные переменные;
- иные данные, связанные с вызовом функции.

Стековый кадр



Стековый кадр

··+**

• Удобство и простота использования.

"_"

• Производительность

Передача данных через память без необходимости замедляет выполнение программы.

• Безопасность

Стековый кадр перемежает данные приложения с критическими данными - указателями, значениями регистров и адресами возврата.

Пример

```
int sum(int x, int y)
    int s = x + y;
    return s;
void foo(void)
    int a = 1, b = 5;
    int s = sum(a, b);
int main(void)
    foo();
    return 0;
```

```
C (gcc 4.8, C11)
   (known limitations)
 1 int sum(int x, int y)
       int s = x + y;
       return s;
 6
 8 void foo(void)
 9 {
       int a = 1, b = 5;
11
       int s = sum(a, b);
12 }
13
   int main(void)
15 {
16
       foo();
17
18
       return 0;
19 }
```

```
Stack
              Heap
main
foo
а
b
   int
s ?
sum
```

Пример (C vs asm)

```
int sum(int x, int y)
                                                                       sum:
                                                                                    push
                                                                                                ebp
                                                                                                ebp, esp
    int s = x + y;
                                                                                    mov
                                                                                                esp, 16
                                                                                    sub
                                                                                                edx, DWORD PTR [ebp+12]
    return s;
                                                                                    mov
                                                                                                eax, DWORD PTR [ebp+8]
                                                                                    mov
                                                                                    add
                                                                                                eax, edx
void foo(void)
                                                                                                DWORD PTR [ebp-4], eax
                                                                                    mov
                                                                                                eax, DWORD PTR [ebp-4]
                                                                                    mov
    int a = 1, b = 5;
                                                                                    leave
    int s = sum(a, b);
                                                                                    ret
                                                                       foo:
int main(void)
                                                                                    push
                                                                                                ebp
                                                                                    mov
                                                                                                ebp, esp
                                                                                                esp, 16
    foo();
                                                                                    sub
                                                                                                DWORD PTR [ebp-12], 1
                                                                                    mov
    return 0;
                                                                                                DWORD PTR [ebp-8], 5
                                                                                    mov
                                                                                                DWORD PTR [ebp-8]
                                                                                    push
                                                                                                DWORD PTR [ebp-12]
                                                                                    push
                                                                                    call
                                                                                                sum
                                                                                                esp, 8
                                                                                    add
                                                                                                DWORD PTR [ebp-4], eax
                                                                                    mov
                                                                                    leave
                                                                                    ret
```

Пример (C vs asm)

Си	Ассемблер		Дей	іствия
int a = 1, b = 5;	mov	DWORD PTR [ebp-12], 1	1.	Помещение фактических параметров
int s = sum(a, b);	mov	DWORD PTR [ebp-8], 5		функции в стек (а – это [ebp-12], b – это [ebp-
	push	DWORD PTR [ebp-8]		8]).
	push	DWORD PTR [ebp-12]	2.	Передача управления функции sum (в стек
	call	sum		сохраняется адрес возврата – адрес
	add	esp, 8		инструкции add за call).
	mov	DWORD PTR [ebp-4], eax		
<pre>int sum(int x, int y)</pre>	push	ebp	1.	Сохранение контекста вызвавшей функции.
{	mov	ebp, esp	2.	Формирование контекста функции sum.
	sub	esp, 16		
int s = x + y;	mov	edx, DWORD PTR [ebp+12]	1.	Получение значений параметров (х это
	mov	eax, DWORD PTR [ebp+8]		[ebp+8], у это [epb+12]).
	add	eax, edx	2.	Вычисление суммы (add).
	mov	DWORD PTR [ebp-4], eax	3.	Помещение результата в переменную s (s это
				[ebp-4]).
return s;	mov	eax, DWORD PTR [ebp-4]	1.	Формирование возвращаемого значения
}	leave			(mov).
	ret		2.	Восстановление контекста вызвавшей
				функции (leave = mov esp, ebp; pop ebp).
			3.	Возврат управления (ret).
int s = sum(a, b);	call	sum	1.	Очистка стека от параметров функции sum.
	add	esp, 8	2.	Прием возвращаемого значения (s это [ebp-
	mov	DWORD PTR [ebp-4], eax		4]).
				13

Ошибка: возвращение указателя на локальную переменную

```
#include <stdio.h>
char* make_greeting(const char *name)
    char str[64];
    snprintf(str, sizeof(str), "Hello, %s!", name);
    return str;
int main(void)
    char *msg = make greeting("Petya");
   printf("%s\n", msg);
    return 0;
```

Ошибка: переполнение буфера

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char **argv)
{
    char str[16];
    if (argc < 2)
        return 1;
    sprintf(str, "Hello, %s!", argv[1]);
   printf("%s (%d)\n", str, strlen(str));
    return 0;
```

Ошибка: указатель на переменную, вышедшую из области видимости

```
{
  int *p;
  {
    int b = 5;
    p = &b;
    printf("%d %d\n", *p, b);  // 5 5
  }
  printf("%d\n", b);  // ошибка компиляции
  printf("%d\n", *p);  // ошибка времени выполнения
```

Variable Length Array

```
for (int i = 0; i < n; i++)
#include <stdio.h>
                                                    a[i] = i;
int main(void)
                                                for (int i = 0; i < n; i++)
{
                                                    printf("%d ", a[i]);
    int n;
                                                return 0;
   printf("n: ");
    scanf("%d", &n);
    int a[n];
   printf("n = %d, sizeof(a) = %d\n",
                     n, (int) sizeof(a));
```

Variable Length Array

- Длина такого массива вычисляется во время выполнения программы, а не во время компиляции.
- Память под элементы массива выделяется на стеке.
- Массивы переменного размера нельзя инициализировать при определении.
- Массивы переменной длины могут быть многомерными.
- Адресная арифметика справедлива для массивов переменной длины.
- Массивы переменной длины облегчают описание заголовков функций, которые обрабатывают массивы.

alloca

```
#include <alloca.h>
void* alloca(size_t size);
```

Функция *alloca* выделяет область памяти, размером size байт, на стеке. Функция возвращает указатель на начало выделенной области. Эта область автоматически освобождается, когда функция, которая вызвала *alloca*, возвращает управления вызывающей стороне.

Если выделение вызывает переполнение стека, поведение программы не определено.

alloca

```
#include <alloca.h>
                                                for (int i = 0; i < n; i++)
#include <stdio.h>
                                                    printf("%d ", a[i]);
int main(void)
                                                return 0;
{
    int n;
   printf("n: ");
    scanf("%d", &n);
    int *a = alloca(n * sizeof(int));
    for (int i = 0; i < n; i++)
        a[i] = i;
```

alloca

```
"<del>+</del>"
```

- Выделение происходит быстро.
- Выделенная область освобождается автоматически.

- Функция нестандартная.
- Серьезные ограничения по размеру области.

```
void foo(int size) {
    ...
    while(b) {
        char tmp[size];
        ...
}
```

```
void foo(int size) {
    ...
    while(b) {
        char* tmp = alloca(size);
        ...
}
```