

Zad 1.

środa, 12 kwietnia 2023 14:55

Zadanie 1. Poniższy wydruk otrzymano w wyniku deasemblacji rekurencyjnej procedury zadeklarowanej następująco: «long pointless(long n, long *p)». Zapisz w języku C kod odpowiadający tej procedurze. Następnie opisz zawartość jej **rekordu aktywacji** (ang. *stack frame*). Wskaż **rejestry zapisane przez funkcję wołaną** (ang. *callee-saved registers*), zmienne lokalne i adres powrotu. Następnie uzasadnij, że wartość rejestru %rsp w wierszu 11 jest podzielna przez 16 – zgodnie z [1, 3.2.2]. Zastanów się czemu autorzy **ABI** zdecydowali się na taką konwencję. (*)

```

1 pointless:
2     pushq   %r14
3     pushq   %rbx
4     pushq   %rax
5     movq    %rsi, %r14
6     movq    %rdi, %rbx
7     testq   %rdi, %rdi
8     jle     .L1
9     leaq    (%rbx,%rbx), %rdi
10    movq    %rsp, %rsi
11    callq   pointless
12    addq    (%rsp), %rax
13    jmp     .L3
14 .L1:     xorl   %eax, %eax
15 .L3:     addq   %rax, %rbx
16         movq   %rbx, (%r14)
17         addq   $8, %rsp
18         popq   %rbx
19         popq   %r14
20         retq

```

prolog (lines 2-4)
epilog (lines 17-19)

```

50 long pointless(long n, long *p) {
51     long result;
52     if (n > 0)
53         result = pointless(n << 1, &result) + result; // ??
54     else
55         result = 0;
56     *p = result + n;
57     return result;
58 }

```

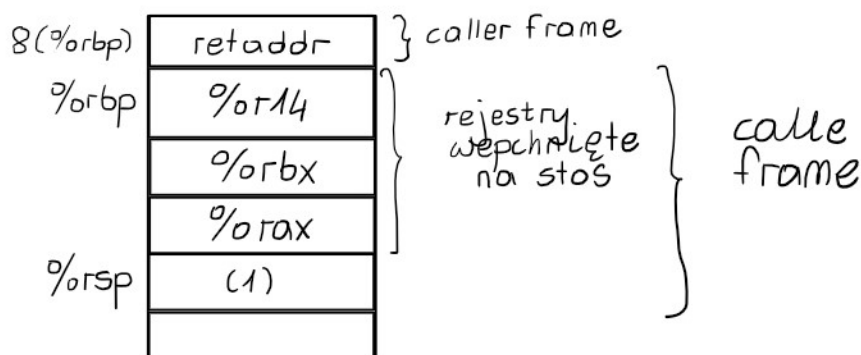
{ zapisane: %r14, %rbx, %rsp, %rbp ←
 zmienne lokalne: long result ← (w %rax, nie na stosie)
 adres powrotu: 8(%rbp)

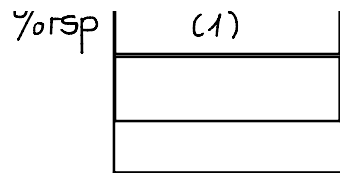
na końcu ramki
 wołającego

rejestry
 zachowujące
 wartość po
 wywołaniu

%rdi → long n
 %rsi → long *p
 %rax → long result, wynik zawołania funkcji

stack frame





)

przywołaniu instrukcji `call`, na stos
zostanie dodany adres powrotu (1) i
widac, że skoro ramka ma wtedy rozmiar
64 bajtów to `%rsp` jest zalignowany
do 16