

Paulo Ricardo Lisboa de Almeida





E/S em C

- Em C temos diversas funções para entrada e saída
 - scanf, printf, write, read, ...
- As funções na verdade são wrappers para chamadas ao Sistema Operacional, que é o real responsável pela E/S



Write

- A função write é uma das mais simples funções de saída
 - Definida dentro de unistd.h
 - ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);
 - fd é um número identificador do arquivo de saída
 - Em sistemas UNIX, o arquivo 1 representa STDOUT
 - Constante STDOUT_FILENO definida em unistd.h
 - *buf é o endereço de um vetor de caracteres
 - count é o número de caracteres total na string
 - Em caso de sucesso
 - A função retorna o número de caracteres impresso em fd
 - Em caso de erro
 - -1 é retornado
 - O erro é armazenado em errno



Write

- Para começar, crie o seguinte programa em C, compile e rode
 - Para compilar gcc programa.c -o programa

```
#include<unistd.h>
int main(){
    char ola[] = "Ola Mundo\n";

    write(STDOUT_FILENO, ola, 10);
    return 0;
}
```



Segmento de dados somente leitura

- Em Assembly x86-64 do GAS, para instruir o compilador a inserir os dados na seção de dados somente leitura, utilize a diretiva section rodata
 - Observação
 - .rodata é mapeado para o segmento de texto do programa pelo montador em sistemas UNIX, pois esse segmento é somente leitura
 - Diferente do segmento de dados, que é leitura/escrita
 - A diretiva .string armazena uma string terminada por '/0' (0) na memória
 - Exemplo com uma string rotulada de minha_str minha str: .string "minha string"



Argumentos

 Em x86-64, consideramos os argumentos da esquerda para a direita, e os colocamos nos seguintes registradores

•	Caso hajam mais parâmetros, esses são	C
	passados via pilha	

- São empilhados em ordem inversa
- O primeiro parâmetro a ser empilhado é o mais a direita

Argumento	Registrador
Primeiro	rdi
Segundo	rsi
Terceiro	rdx
Quarto	rcx
Quinto	r8
Sexto	r9

- Observação
 - No modo 32 bits, todos os parâmetros são passados via pilha



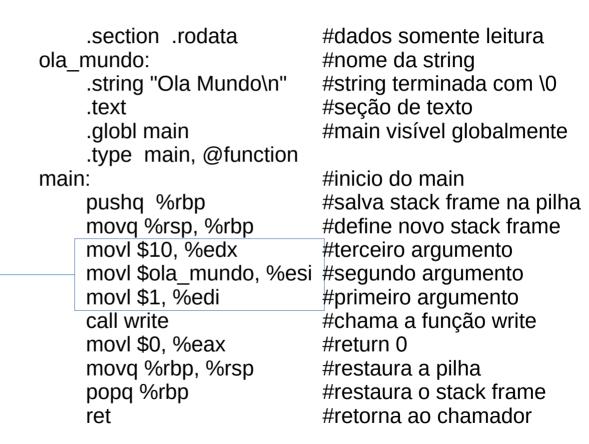
Olá mundo em x86-64

```
.section .rodata
                            #dados somente leitura
ola mundo:
                            #nome da string
    .string "Ola Mundo\n"
                            #string terminada com \0
                            #seção de texto
    .text
                            #main visível globalmente
    .globl main
    .type main, @function
main:
                            #inicio do main
                            #salva stack frame na pilha
    pushq %rbp
                            #define novo stack frame
    movg %rsp, %rbp
    movl $10, %edx
                            #terceiro argumento
    movl $ola mundo, %esi #segundo argumento
                            #primeiro argumento
    movl $1, %edi
    call write
                            #chama a função write
    movl $0, %eax
                            #return 0
    movg %rbp, %rsp
                            #restaura a pilha
                            #restaura o stack frame
    popq %rbp
                            #retorna ao chamador
    ret
```



Olá mundo em x86-64

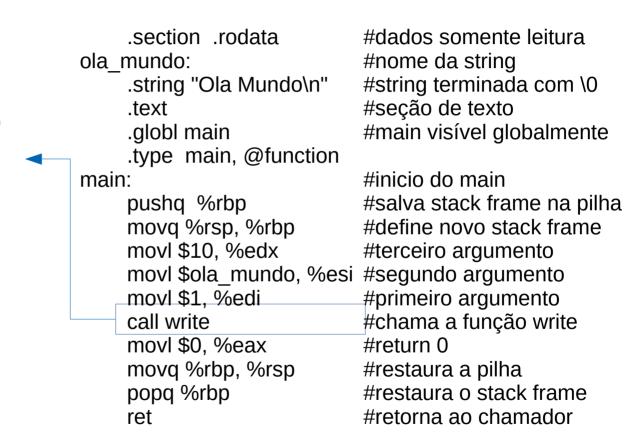
Inserindo os parâmetros. Note que *movl \$ola_mundo, %esi* carrega o **endereço** onde ola_mundo inicia na memória para %esi





Olá mundo em x86-64

Chama a função write e empilha o endereço de retorno. Write é definido em "unistd.h". O GCC vai ter que encontrar essa função no PATH do sistema e fazer a linkedição.





Montando o programa

- Monte o programa as olaMundo.s --gstabs -o olaMundo.o
- Faça a linkedição com a ajuda do GCC gcc olaMundo.o -no-pie -o olaMundo
 - -no-pie desabilita a geração de executáveis de posição independente
 - O pie permite o S.O. carregar as dependências em posições aleatórias da memória a cada rodada do programa
 - Recurso de segurança do S.O.
 - Não vamos conseguir usar devido a forma que estamos gerando nosso programa



Exercício

- 1. Monte e rode o programa do exemplo anterior
- 2.Rode passo a passo no GDB, e analise o que está acontecendo nos registradores e memória
 - Dicas do GDB
 - Para imprimir o conteúdo você pode usar a sintaxe do C. Exemplos: printf "%s", &ola_mundo (endereço do label) printf "%s", 0x400594 (passando um endereço de memória diretamente)
 - *si* executa a próxima instrução
 - Caso seja uma chamada a função, entra na função
 - ni faz o mesmo que si, mas não entra na função



Tornando mais legível

- A diretiva .equ pode ser utilizada para definir nomes a expressões .equ NOME, EXPRESSÃO
 - Na etapa de montagem, o montador substitui as ocorrências de NOME pelo valor de EXPRESSÃO
 - Similar a um #define em C



Tornando mais legível

Um ponto (.) significa "esse endereço". Como o . está após a string, carregamos o end. final da string. Como o label ola_mundo marca o endereço de início da string, a conta sendo feita é endereçoFinal-endereçoInicial-1, o que dá o tamanho da string. O -1 é necessário pois a string é terminada com '\0' por padrão com a diretiva .string.

```
#constantes
    .egu STDOUT,1
    .section .rodata
                            #dados somente leitura
ola mundo:
                            #nome da string
    .string "Ola Mundo\n"
                            #string terminada com \0
    .equ ola mundoSz, .-ola mundo-1
    text
                            #seção de texto
    .globl main
                            #main visível globalmente
    .type main, @function
main:
                            #inicio do main
    pushq %rbp
                            #salva stack frame na pilha
    movg %rsp, %rbp
                            #define novo stack frame
    movl $ola mundoSz, %edx
                                #terceiro argumento
    movl $ola mundo, %esi #segundo argumento
    movl $STDOUT, %edi
                            #primeiro argumento
    call write
                            #chama a função write
                            #return 0
    movl $0, %eax
    movg %rbp, %rsp
                            #restaura a pilha
    popq %rbp
                            #restaura o stack frame
    ret
                            #retorna ao chamador
```



Detalhe

- pushs e pops na pilha dependem do modo de operação do processador
 - No modo 64 bits, podemos fazer pushes e pops de 8 bytes (pushq e popq)
 - Mas não podemos fazer pushes e pops de 4 bytes (pushl e popl)



Detalhe

- Não podemos garantir que as funções externas que chamamos (exemplo: write) não vão alterar os registradores que estamos utilizando em nosso programa
 - Exemplo: rax, rbx, r12, ...
 - Se esses registradores possuem algum valor necessário antes de chamar a função, salve os valores na pilha e restaure depois



Exercício

3. Faça as alterações no programa como no slide anterior. Veja que agora você pode modificar o conteúdo da string ola_mundo sem modificar nada a mais no programa.



A pilha

- Segundo a Application Binary Interface AMD64 (ABI), o ponteiro de pilha (rbp) sempre deve estar apontando para um endereço múltiplo de 16
 - Necessário devido aos registradores SSE do x86-64
 - Uma forma simples de se fazer isso é ajustar a pilha de acordo com o tamanho necessário para as variáveis locais logo no início da chamada
 - Retorna para o estado original no final da chamada da função
 - O ajuste da pilha deve ser feito logo após se estabelecer o frame pointer



Prólogo e Epílogo

 Toda função (inclusive o main) vai ter então um prólogo (executado antes de tudo) e um epílogo (executado no fim), que será o seguinte:

Prólogo

pushq %rbp #salvar o frame pointer na pilha movq %rsp, %rbp #estabelece o frame (base) pointer addq -TAM PILHA, %rsp #ajusta o tamanho da pilha

- De acordo com o Google
 - Prólogo: ... a primeira parte da tragédia...

Pilha sendo usada pelas demais funções

TAM_PILHA

TAM_PILHA

TSP n-TAM_PILHA

Pilha sendo usada pelas demais funções

Valor antigo de rbp

Espaço alocado



Prólogo e Epílogo

- Toda função (inclusive o main) vai ter então um **prólogo** (executado antes de tudo) e um **epílogo** (executado no fim), que será o seguinte:
 - Epílogo

```
#SETAR UM VALOR DE RETORNO CASO NECESSÁRIO movq %rbp, %rsp #retorna rsp para a posição original +8 popq %rbp #carrega o valor salvo de rbp e rsp = rsp – 8 ret #retornar ao chamador
```



Detalhe

- Toda variável na pilha deve estar em um endereço que é múltiplo do seu tamanho
 - Por exemplo, considerando que um inteiro ocupa 4 bytes
 - Ele pode estar no endereço -0, -4, -8, ... a partir do frame pointer
 - Mas não pode estar no endereço -7 a partir do frame pointer



Read

- A função read é uma das mais simples funções de entrada
 - Definida dentro de unistd.h.
 - ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);
 - fd é um número identificador do arquivo de saída
 - Em sistemas UNIX, o arquivo 0 representa STDIN
 - Constante STDOUT FILENO definida em unistd.h
 - *buf é o endereço de um vetor de caracteres onde os valores serão gravados
 - count é o número de caracteres a ser lidos
 - Em caso de sucesso
 - A função retorna o número de caracteres lidos
 - Em caso de erro
 - -1 é retornado
 - O erro é armazenado em errno



- Vamos criar um programa que faz um echo de um caractere
 - O usuário digita um caractere, o programa o lê e escreve o mesmo caractere na tela
 - Detalhe
 - O usuário digita um caractere e enter (o enter injeta um \n)
 - Então tecnicamente estamos lendo dois caracteres
- Crie um programa chamado programa Echo.s



- Vamos usar a função read
 - Read armazena na memória o conteúdo lido
 - Vamos armazenar na memória local da função (pilha)
 - Quantos bytes precisamos liberar na pilha para ler os dois caracteres?



- Vamos usar a função read
 - Read armazena na memória o conteúdo lido
 - Vamos armazenar na memória local da função (pilha)
 - Quantos bytes precisamos liberar na pilha para ler os dois caracteres?
 - 2 bytes
 - Mas a pilha deve ser mantida em um endereço múltiplo de 16
 - Então vamos liberar 16 bytes na pilha
 - Restrição de alinhamento



STDIN é o arquivo 0 no UNIX ◀

Pilha terá 16 bytes ◀

Prólogo alocando 16 bytes. add[bwlq] fonte, destino

destino = destino+fonte

#constantes
.equ STDIN, 0
.equ STDOUT, 1
#posições na STACK
.equ aLetter, -16

O valor lido será armazenado 16 bytes a partir do stack pointer

.section .rodata

.egu localSize, -16

prompt:
.string "Entre com o caractere: "

.equ promptSz,.-prompt-1 msg:

#o tamamho da mensagem é o tamanho da string -1

.string "Voce entrou: "
.equ msgSz,.-msg-1

.text

.globl main

.type main, @function

main:

pushq %rbp movq %rsp, %rbp addg \$localSize, %rsp #salvar o frame pointer do caller #setar o frame pointer do main #ajustar a pilha



Echo - Continuação

Mensagem solicitando a entrada do teclado

Notação IMEDIATO(%reg) é base +deslocamento. Endereço base no registrador, e deslocamento no imediato.

movl \$promptSz, %edx #tamanho da string em edx movl \$prompt, %esi #endereço da string em esi movl \$STDOUT, %edi #stdout em edi call write #pula para função write

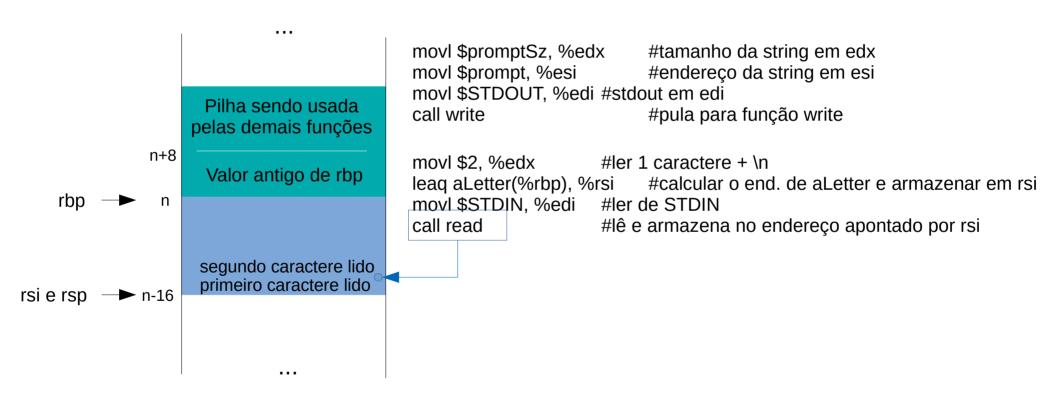
movl \$2, %edx #ler 1 caractere + \n

lea[lq] DESL(%regBase), %dest calcula o endereço efetivo utilizando base+deslocamento e armazena no registrador destino

leaq aLetter(%rbp), %rsi #calcular o end. de aLetter e armazenar em rsi movl \$STDIN, %edi#ler de STDIN call read #lê e armazena no endereço apontado por rsi



Echo - Continuação





Echo - Continuação

Mensagem "Você entrou: "

O read armazenou os caracteres digitados 16 bytes a partir do stack pointer rbp

Epílogo

movl \$msqSz, %edx movl \$msg, %esi movl \$STDOUT, %edi call write

movl \$2, %edx leag aLetter(%rbp), %rsi movl \$STDOUT, %edi call write

movl \$0, %eax #return 0 popq %rbp ret

movg %rbp, %rsp #remover as variáveis locais #restaurar o frame pointer



Exercício

- 4.Execute o programa "programaEcho" dos slides anteriores passo a passo no GDB, e analise as alterações sendo feitas na memória e nos registradores.
 - Pesquise sobre como ver a pilha no GDB
- 5.Crie um programa que lê uma palavra com exatamente 3 caracteres, e depois lê outra palavra com exatamente 2 caracteres. Depois o programa deve exibir a palavra de 2 caracteres, e a palavra de 3 caracteres na tela, **nessa ordem**.
 - Dica. Ao invés de fazer duas chamadas a write para escrever as strings, tente fazer uma única chamada que escreve as duas ao mesmo tempo.



Referências

- Bob Plantz. Introduction to Computer Organization: A Guide to X86-64 Assembly Language and GNU/Linux. 2011.
- Intel® 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manual. Intel, 2019.
- D. Patterson; J. Henessy. Organização e Projeto de Computadores: A Interface Hardware / Software. 4a Edição. Elsevier Brasil, 2014.
- STALLINGS, W. **Arquitetura e Organização de Computadores.** 9 ed. Prentice Hall. São Paulo, 2012.
- M. Matz, J. Hubička, A. Jaeger, M. Mitchell. System V Application Binary Interface AMD64 Architecture Processor Supplement. 2014.

