

Laboratório de Pesquisa em Redes e Multimídia

Nível da Linguagem de Montagem

(Aula 15)

Linguagem de Montagem





Introdução

Tradutores

- Programas que convertem um programa usuário escrito em uma linguagem para a outra.
- Linguagem-fonte para Linguagem-alvo.

Montador

- Linguagem-fonte é uma Linguagem de Montagem
 - representação essencialmente simbólica
- Linguagem-alvo é uma linguagem de máquina numérica

Compilador

- Linguagem-fonte é uma linguagem de alto nível
- Linguagem alvo pode ser
 - Uma linguagem de máquina numérica
 - Uma linguagem de montagem (representação simbólica dessa linguagem de máquina)





Linguagem de Montagem (1)

- Uma Linguagem de Montagem pura, sem aditivos (macros, pseudo-instruções), é aquela na qual cada comando produz exatamente uma instrução de máquina.
- Nesse caso, existe uma correspondência de <u>um-para-um</u> nas instruções da Linguagem de Montagem e a Linguagem das Instruções de Máquina.
 - Por isso a tradução do código de montagem em código de máquina não é chamada compilação, e sim de montagem
- Então, um programa em linguagem de montagem pura com n linhas seria traduzido (por um montador) em um programa em linguagem de máquina de n palavras.

Lprm



Linguagem de Montagem (2)

- É mais simples a programação em linguagem de montagem (com nomes simbólicos e ferramentas auxiliares) do que fazê-lo em linguagem de máquina pura (hexadecimal/binário).
 - Ex: É muito mais fácil para uma pessoa se lembrar de escrever ADD para adicionar um numero a outro do que lembrar o seu valor equivalente em hexadecimal para programar na linguagem de máquina.
- Programar em linguagem de montagem, em relação a programar em alto nível:
 - é uma tarefa mais difícil.
 - consome muito mais tempo.
 - tem depuração e manutenção também mais difíceis e demoradas
- Por que alguém escolheria programar em linguagem de montagem?





Linguagem de Montagem (3)

- Principal vantagem: performance!
 - Produz-se código de máquina menor e muito mais rápido
 - O programador decide quais instruções de máquina usar diretamente
 - A maioria das aplicações embarcadas (tipo: código de cartões inteligente, rotinas de BIOS, etc..) exigem velocidade de processamento.
- Problemas: portabilidade
 - Utilizado em apenas algumas famílias de máquinas
 - As linguagens de alto nível podem rodar (potencialmente) em diversas máquinas com arquiteturas diferentes





Linguagem de Montagem (4)

- Existem portanto quatro grandes motivos para se aprender a programar em linguagem de montagem:
 - (a) Para os experts no assunto, essa linguagem permite o desenvolvimento de programas de alto desempenho
 - (b) Programas são escritos com rotinas mais otimizadas, o que permite que programas mais complexos possam ser executados em dispositivos com pouca capacidade computacional..
 - (c) São muito utilizadas em compiladores: , a compreensão da linguagem de montagem torna-se inevitavelmente necessária para se entender o funcionamento desse tipo de software
 - (d) É indispensável para quem quer obter uma maior aproximação com a máquina, via programação.
 - Por exemplo, as rotinas do sistema operacional para tratamento das interrupções são diretamente desenvolvidas em linguagem de montagem





Linguagem de Montagem (5)

- Aplicações potenciais a serem implementadas diretamente em linguagem de montagem:
 - Códigos de um cartão inteligente
 - o código em um telefone celular
 - o código dos drivers dos dispositivos
 - rotinas da BIOS
 - os loops internos de aplicações dependentes de performance





Linguagem de Montagem (5)

- Metodologia mista (Sintonização):
 - Desenvolve-se o programa em linguagem de alto nível (tarefa mais rápida e simples)
 - Depois de compilado (código em linguagem de montagem gerado) otimizase o código nos trechos de programas que consomem mais tempo de processamento
 - Para aumentar a eficiência do programa

	Número de Programadores-ano para desenvolver o programa	Tempo de Execução do Programa em segundos
Linguagem de Montagem	50	33
Linguagem de alto nível	10	100
Metodologia Mista depois da Sintonização		
Código Crítico: 10%	6	30
Outras Partes do Código: 90%	9	10
Total	15	40





Formato de Comando (1)

 Para cada tipo de máquina existe um formado de comando, mas todos são ligeiramente parecidos...

Label	Opcode	Operands	Comments
FORMULA:	MOV	EAX,I	; register EAX = I
	ADD	EAX,J	; register EAX = I + J
	MOV	N,EAX	N = I + J
1:	DW	3	; reserve 4 bytes initialized to 3
J	DW	4	; reserve 4 bytes initialized to 4
N :	DW	0	; reserve 4 bytes initialized to 0

7.7		T		T
Ν	=	1	+	J.

Pentium 4

Label	Opcode	Operands	Comments
FORMULA	MOVE.L ADD.L MOVE.L	I, D0 J, D0 D0, N	; register D0 = I ; register D0 = I + J ; N = I + J
J N	DC.L DC.L DC.L	3 4 0	; reserve 4 bytes initialized to 3 ; reserve 4 bytes initialized to 4 ; reserve 4 bytes initialized to 0

Motorola 680x0





Formato de Comando (2)

- Os comandos da linguagem do montador possuem quatro partes:
 - Um campo para o label (rótulo)
 - Serve para identificação de linha, ou como uma macro
 - Um campo dedicado à operação (código de operação)
 - Onde são colocados os comandos da linguagem para fazer algo
 - Um campo para os operandos
 - Onde são colocados as variáveis e valores a serem utilizados na ação
 - Um campo para os comentários
 - Serve apenas para que o autor lembre-se do porque escreveu
 - Programas feitos nesse nível de linguagem possuem grande dificuldade quanto a sua leitura!



Algumas pseudo-instruções disponíveis no montador do Pentium 4 (Microsoft MASM)

Pseudo-Instruções (1)

Ou Diretivasdo Montador

Comandos
 para o próprio
 Montador.

Pseudoinstr	Meaning
SEGMENT	
	Start a new segment (text, data, etc.) with certain attributes
ENDS	End the current segment
ALIGN	Control the alignment of the next instruction or data
EQU	Define a new symbol equal to a given expression
DB	Allocate storage for one or more (initialized) bytes
DD	Allocate storage for one or more (initialized) 16-bit halfwords
DW	Allocate storage for one or more (initialized) 32-bit words
DQ	Allocate storage for one or more (initialized) 64-bit double words
PROC	Start a procedure
ENDP	End a procedure
MACRO	Start a macro definition
ENDM	End a macro definition
PUBLIC	Export a name defined in this module
EXTERN	Import a name from another module
INCLUDE	Fetch and include another file
IF	Start conditional assembly based on a given expression
ELSE	Start conditional assembly if the IF condition above was false
ENDIF	End conditional assembly
COMMENT	Define a new start-of-comment character
PAGE	Generate a page break in the listing
END	Terminate the assembly program





Pseudo-Instruções (2)

- São instruções executadas pelo montador
 - Elas não ficam presentes no código traduzido (linguagem de máquina)
- O programador pode, por exemplo, requisitar a reserva de um determinado espaço de memória para o programa
 - DW e DQ: reservam 4 bytes e 8 bytes, respectivamente, para uma determinada variável

```
VAR1: DW 18; Aloca 4 bytes para a variável VAR1, e a inicializa com o valor 18.; Aloca 8 bytes para a variável VAR2, e a inicializa com o valor 7.
```

 EQU: semelhante ao define de C, diz que a expressão deverá ser substituída por determinado valor, no momento em que estiver ocorrendo a tradução

```
; Define a palavra INIT como sendo o valor 1807.
; Define PLUS como a soma entre INIT e 2503.
```





MACROS (1)

- Macros são utilizadas na linguagem de montagem, assim como os métodos ou sub-rotinas são utilizadas em linguagens de mais alto nível
- São uma solução simples e eficiente para o problema de se repetir uma mesma seqüência de instruções no decorrer de um programa
- Para isso, cria-se funções com labels e limitações via pseudocódigos
- Para usar então essas funções é apenas necessário referenciar o label em uma instrução
- O montador, ao encontrar a definição de uma macro, armazena numa tabela de definição de macros
- Cada vez que a referência aparece num trecho do código, ela é substituída por essa função (conjunto de instruções)





MACROS (2)

- Define-se um Label (nome) e associa esse nome a uma sequência de instruções
- Dessa forma, diminui-se o tamanho e aumenta-se a legibilidade do código fonte.

MOV	EAX,P	SWAP MACRO
MOV	EBX,Q	MOV EAX,P
MOV	Q,EAX	MOV EBX,Q
MOV	P,EBX	MOV Q,EAX
	,	MOV P,EBX
MOV	EAX,P	ENDM
MOV	EBX,Q	
MOV	Q,EAX	SWAP
MOV	P,EBX	
	,——-	SWAP

Figure 7-4. Assembly language code for interchanging P and Q twice. (a) Without a macro. (b) With a macro.





MACROS (3)

- Apesar dos montadores apresentarem jeitos diversos de declararem macros, todos requerem três segmentos bem definidos:
 - (1) um cabeçalho, contendo o nome da macro em definição;
 - (2) o corpo da macro, com as instruções em linguagem de montagem pura; e
 - (3) uma pseudo-instrução, indicando o fim da definição da macro.

```
MATH MACRO

MOV EAX,18; Move o valor 18 para
para o registrador EAX

MOV EBX,25; Move o valor 25 para o
registrador EBX

ADD EAX,EBX; Efetua EAX=EAX+EBX
MOV EBX,EAX; Move o valor de EAX p/EBX
ENDM
```





MACROS (4)

- A substituição do código da macro fonte chama-se
 Expansão de Macros
 - Ocorre durante o processo de montagem
 - Não há como distinguir, em linguagem de máquina, se o programa utilizou ou não macros
- Qual a diferença do uso de macros para chamadas a procedimentos?

```
MOV VAR1,99
MATH
MOV VAR2,32
MATH
MATH
```



MOV	VAR1,99
MOV	EAX,18
MOV	EBX,25
ADD	EAX, EBX
MOV	EBX, EAX
MOV	VAR2,32
MOV	EAX,18
MOV	EBX,25
ADD	EAX, EBX
MOV	EBX, EAX
MOV	EAX,18
MOV	EBX,25
ADD	EAX, EBX
MOV	EBX, EAX

Utilização de macros

Código expandido da macro





MACROS (5)

- As macros são bastante úteis quando o programador deseja repetir o exato segmento de código diversas vezes ao longo de seu programa.
- Na maioria das vezes, porém, deseja-se realizar blocos de instruções semelhantes, mas não exatamente iguais!
- Solução: os programadores podem utilizar <u>Macros</u>
 <u>Parametrizadas</u>
 - Em suas chamadas, devem possuir variáveis





MACROS (6)

Exemplo de definição de uma macro com parâmetros

```
MATH2 MACRO V1,V2

MOV EAX,V1; Move o valor de V1 para para o registrador EAX

MOV EBX,V2; Move o valor de V2 para o registrador EBX

ADD EAX,EBX; Efetua EAX=EAX+EBX

MOV EBX,EAX; Move o valor de EAX p/EBX

ENDM
```

Chamada de uma macro com parâmetros

```
MOV VAR1,99
MOV VAR2,32
MATH2 VAR1,VAR2
```





Montadores (1)

Montadores (Assemblers)

 Montam um programa em linguagem de máquina a partir de sua versão em linguagem de montagem, ou linguagem "assembly".

Processo geral de Montagem:

- Acham um endereço inicial para o programa (normalmente 0);
- Transformam cada parte dos comandos em linguagem assembly em opcode, número de registrador, constante, etc;
- Convertem pseudo-instruções para o conjunto de instruções equivalente;
- Convertem macros no conjunto de instruções e dados equivalentes;
- Escrevem o programa em linguagem de máquina em um arquivo com as instruções ordenadas e com os endereços indicados por elas (inicialmente especificados como *labels*) já convertidos para números <u>quando possível</u>;





Montadores (2)

- Problema da <u>referência posterior</u>
 - Surge quando uma linha faz referências a estruturas ainda não montadas pelo montador
- Solução: Montador de Dois Passos
- Passo 1
 - O montador coleta as definições de símbolos, inclusive os labels de comandos, e armazena em uma <u>tabela de símbolos</u>
 - OBS: a maioria dos montadores usa no mínimo três tabelas:
 - a <u>tabela de símbolos</u>, a <u>tabela de pseudocódigos</u> e a <u>tabela de códigos de</u> operação
- Passo 2
 - Cada linha do código é substituída pela equivalente da linguagem-alvo
 - Quando o montador se depara com uma referência a uma macro/símbolo, ele usa as tabelas criadas no passo 1 p/ substituí-lo
 - É nesse passo, também, que são diagnosticados os erros de sintaxe e de atribuições inválidas no código fonte.





Montadores (3)

- Passo 1:
 - É usada uma variável conhecida como ILC (Instruction Location Counter Contador de Posições de Instruções)
 - O passo Um termina com a leitura da pseudo-instrução END

Label	Código de Operação	Operandos	Comentários	[amanho	ILC
MARIA:	MOV	EAX,I	EAX = I	5	100
	MOV	EbX,J	EBX = J	6	105
ROBERTA:	VOM	ECX,K	ECX = K	6	111
	IMUL	EAX,EAX	EAX = I*I	2	117
	IMUL	EBX,EBX	EAX = J*J	3	119
	IMUL	ECX,ECX	EAX = K*K	3	122
MARILYN:	ADD	EAX,EBX	EAX = I*I+J*J	2	125
	ADD	EAX,ECX	EAX = I*I+J*J+K*I	ς 2	127
STEPHANY	: ЛМР	DONE	Desvio para lab DOI	NE 5	129

• • •





Montadores (3)

- Passo 1:
 - Tabela de Símbolos para o programa anterior

Símbolo	Valor	Outra Informacoes
MARIA	100	
ROBERTA	111	
MARYLIN	125	
STEPHANY	129	

• • •





Montadores (3)

- Montador gera um Arquivo Objeto
 - Em geral, não pode ser executado diretamente pela máquina por conter referências a sub-rotinas e dados especificados em outros arquivos.
- Arquivo objeto típico (sistema operacional Unix) contém seis seções distintas:
 - header descreve as posições e os tamanhos das outras seções;
 - text segment contém o código em linguagem de máquina;
 - data segment contém os dados especificados no arquivo fonte;
 - relocation information lista as instruções e palavras de dados que dependem de endereços absolutos;
 - symbol table associa endereços com símbolos especificados no arquivo fonte e lista os símbolos não resolvidos (que estão ligados a outros arquivos);
 - debugging information contém uma descrição sucinta de como o arquivo foi compilado, de modo a permitir que um programa debugger possa encontrar instruções e endereços indicados no arquivo fonte.





Ligadores (1)

- Muitas vezes, um programa pode ser decomposto em várias rotinas, cada uma responsável por aspectos específicos da computação a ser executada pelo programa.
- Exemplo: um programa para computar o total da folha de pagamento de uma empresa pode ser divido em:
 - Uma rotina que calcule a salário de cada funcionário, levando em consideração o fundo de garantia, contribuição ao INSS, etc,
 - Uma outra que compute o total a ser despendido para o pagamento de todos os funcionários.
- Normalmente essas rotinas são definidas em módulos separados
- Esses módulos, precisam ser ligados (linkados) para que se gere o programa binário executável.
 - Para gerar um programa executável a partir de um ou mais arquivos objeto temos que usar um *linker*.





Ligadores (2)

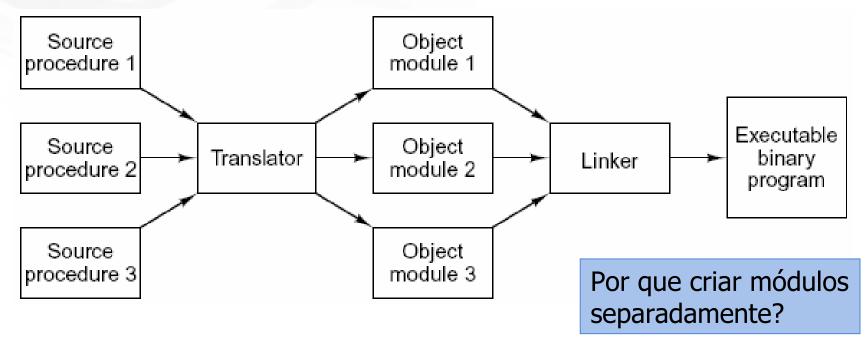
Exemplo: float calcula_um_salário (float salário_base){ float salário_total; salário_total = salário_base + salário_base * FATOR_FGTS + salário_base * FATOR_INSS; return (salário_total); float salário_total (float salário_base[], int numero_funcionários){ int i; float total; total = 0.0; for (i = 0; i < numero_funcionários; i++) total = total + calcula_um_salário (salário_base [i]); return (total);





Ligadores (3)

- As rotinas podem estar em arquivos separados.
- Ligadores são programas especiais que recebem como entrada os arquivos objeto correspondentes a estes arquivos e geram como saída o programa final em linguagem de máquina.







Ligadores (4)

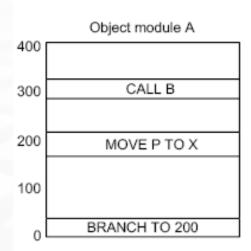
- O motivo de serem criados esses módulos separadamente é que se apenas um comando-fonte for alterado, não é necessário traduzir (montar) novamente todos os procedimentos-fonte
 - Processo de ligação é muito mais rápido
- Um linker realiza, então, quatro tarefas básicas:
 - Determina as posições de memória para os trechos de código de cada módulo que compõe o programa sendo "linkado";
 - Resolve as referências entre os arquivos;
 - Procura nas bibliotecas (*libraries*), indicadas pelo programador, as rotinas usadas nos fontes de cada modulo;
 - Indica ao programador quais são os labels que não foram resolvidos (não tem correspondente em nenhum módulo ou library indicados).

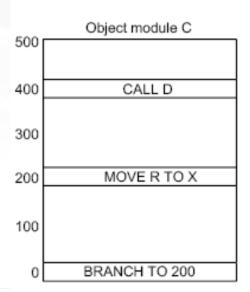


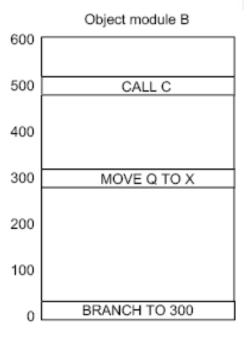


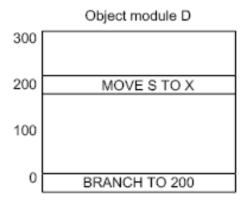
Ligadores (5)

- Problema da relocação
 - Chamadas para endereços de memória relativas ao segmento
- Problema da referência externa
 - Procedimentos externos são invocados





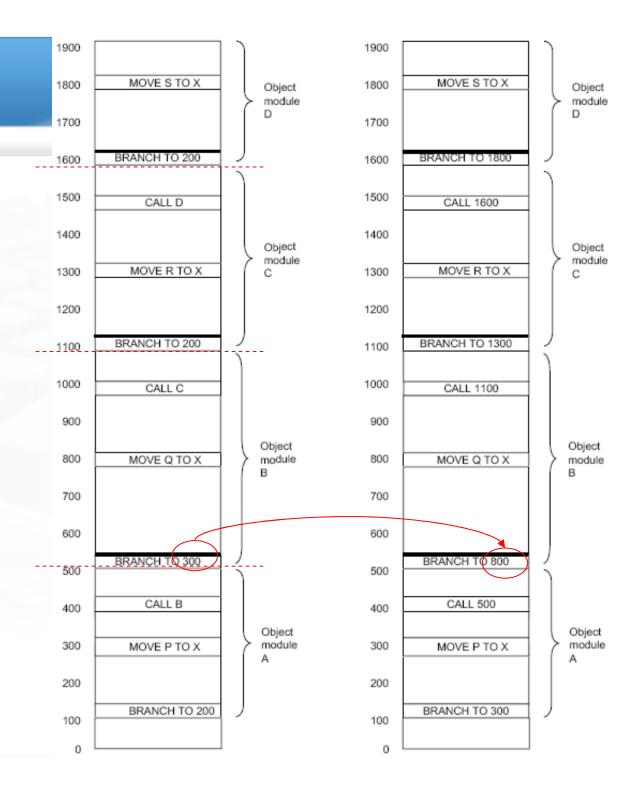




Lprm

Ligadores (6)

- À esquerda: Os módulos-objetos após terem sido posicionados
- À direita: após a ligação e relocação dos endereços
 - Programa executável pronto para rodar







Ligadores (7)

- Em uma arquitetura Windows, os segmentos compilados recebem a extensão ".obj", e os executáveis a extensão ".exe"
- No UNIX, os segmentos recebem a extensão ".o", e os executáveis não possuem extensão nenhuma

Ligação dinâmica

- A ligação dinâmica é um recurso que visa minimizar o uso de recursos do sistema operacional, como memória RAM
- Apesar das arquiteturas computacionais apresentarem abordagens diferentes em relação a este recurso, todas baseiam-se no mesmo conceito: alocar o procedimento apenas quando ele for necessário
- Dessa forma, o processo ligação acontece assim que ocorrer a chamada ao procedimento





Carregadores (1)

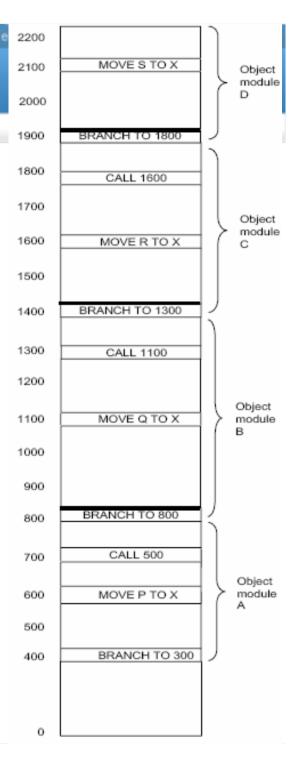
- Programas que tenham sido linkados sem erros podem ser executados.
- Carregador (*Loader*)
 - Utilizado para executar um programa.
 - Em geral, um programa carregador faz parte do sistema operacional.
- Para iniciar a execução do programa, o loader:
 - Lê o header do executável para determinar o tamanho das suas diversas partes;
 - Separa um trecho da memória para receber os segmentos text, data, e também para acomodar o stack;
 - Copia as instruções e os dados para o trecho de memória separado;
 - Copia os argumentos passados ao programa para a área de memória separada para stack;
 - Inicializa os registradores do processador para valores apropriados (em particular, o que guarda o endereço do topo da stack);
 - Salta para a primeira instrução do programa usando a instrução da máquina utilizada para chamada de procedimento.



Laboratorio de

Carregadores (2)

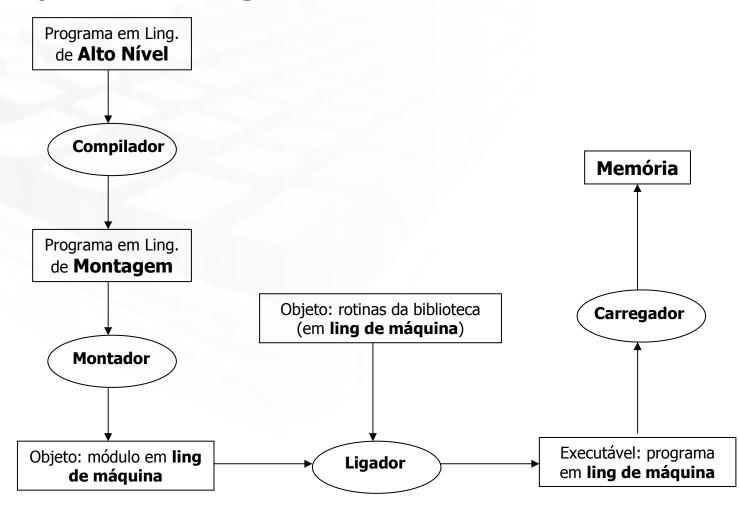
- O que aconteceria se o programa anterior, já relocado, fosse carregado a partir do endereço 400?
 - Todos os endereços de memória referenciados no programa estariam incorretos...







Execução de um Programa







Compiladores e Interpretadores

Compiladores

- São programas que recebem como entrada arquivos texto contendo módulos escritos em linguagem de alto nível e geram como saída arquivos objeto correspondentes a cada módulo.
- Se todas as bibliotecas e módulos são apresentados como entrada, geram um programa executável diretamente.

Interpretadores

- Recebem como entrada arquivos texto contendo programas em linguagem assembly ou linguagem de alto nível, ou arquivos binários com instruções de máquina, e os executam diretamente.
- Interpretadores percorrem os programas, a partir de seu ponto de entrada, executando cada comando.





Referências

Andrew S. Tanenbaum, Organização Estruturada de Computadores, 5^a edição, Prentice-Hall do Brasil, 2007.