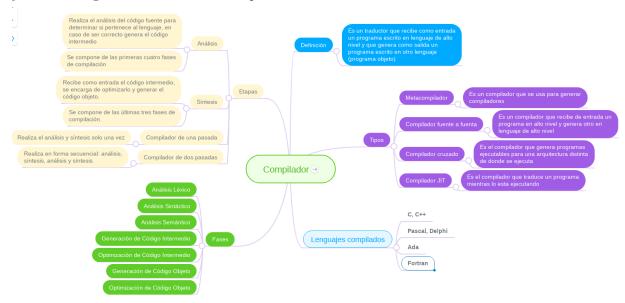


## Universidad Nacional Autónoma de México Facultad de Ingeniería Compiladores 2020-1 Análisis léxico



Ing. Adrian Ulises Mercado Martínez

1. Elabore un mapa mental donde plasme los siguientes conceptos: compilador, compilador cruzado, compilador fuente a fuente, metacompilador, fases de compilación, etapas de compilación, ejemplos de lenguajes compilados. Debe usar colores y tratar de englobar bien todos los conceptos.



2. Elabore una tabla comparativa entre ensamblado, compilador, intérprete y máquina virtual.

Ensamblador	Compilador	Intérprete	Máquina Virtual
Traduce un programa en	Traduce un programa en	Traduce un programa en	Traduce un programa en
lenguaje ensamblador	lenguaje de alto nivel	lenguaje de alto nivel	lenguaje de alto nivel
Genera código máquina	Genera un programa objeto	Realiza la ejecución	Genera un programa
		del programa fuente	intermedio y lo interpreta
Detecta errores	Detecta errores	Detecta errores	Detecta errores
al ensamblar	en tiempo de	en tiempo de	en tiempo de
	compilación	de ejecución	de compilación y
			tiempo de ejecución
Un programa ensamblado	Un programa compilado	Un programa interpretado	Un programa en MV
es muy rápido	es más rápido que uno	es más lento	es más lento
	interpretado	que uno compilado	que uno compilado
Es difícil de mantener	Es fácil de mantener	Es más fácil de mantener	Es fácil de mantener
y actualizar	y de actualizar	y de actualizar	y de actualizar
		por tener el código fuente	
		al momento de ejecutar	
Oculta el código fuente	Oculta el código fuente	No se puede ocultar	Oculta el código fuente
		el código fuente	
Un programa ensamblado	Un programa compilado	Un programa interpretado	Un programa en MV
no es portable	no es portable	es portable	es portable.
Para portarlo se debe	Para portarlo se debe		
escribir de nuevo	programar con un estandar		
	y volver a compilar		

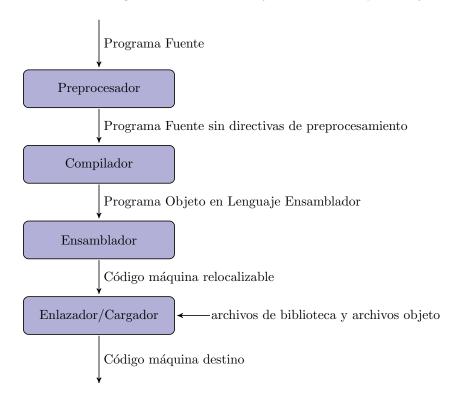
3. Describa el proceso que sigue un sistema de procesamiento de lenguaje.

Un sistema de procesamiento de lenguaje recibe un programa que es la entrada al preprocesador, que se encarga de recolectar el programa escrito en módulos en archivos separados (archivos .h y .c), expandir fragmentos de código abreviados de uso frecuentes, llamados macros y la inclusión de las bibliotecas.

El programa modificado por el preprocesador ingresa al compilador, éste producirá el programa destino escrito en lenguaje ensamblador, que a continuación es procesado por el ensamblador que genera el código de máquina para la arquitectura destino.

Una vez que el programa ha sido ensamblado, es necesario vincular los archivos de código máquina con otros archivos objeto y de biblioteca para que se produzca el código ejecutable. El código máquina que es generado por el ensamblador no es un código que pueda ser ejecutado ya que contiene direcciones de memoria relativas por ello recibe el nombre de código relocalizable.

Finalmente el cargador lleva el archivo objeto a la memoria para su ejecución, asignando direcciones de memoria absolutas.



- 4. Utilizando clases de caracteres describa los siguientes lenguajes.
  - (a) Todas las letras que no sean vocales [b-df-hj-np-tv-zB-DF-HJ-NP-TV-Z]
  - (b) Los dígitos hexadecimales [0-9A-Fa-f]
  - (c) Los dígitos octales. [0-7]
  - (d) Los operadores aritméticos. [+-\*/%]
- 5. Diseñar la siguientes expresiones regulares.
  - (a) El lenguaje que no distinga entre las letras mayúsculas y minúsculas para las palabras: select, from y where.  $pal \rightarrow [Ss][Ee][Ll][Ee][Cc][Tt] \mid [Ff][Rr][Oo][Mm] \mid [Ww][Hh][Ee][Rr][Ee]$
  - (b) Cualquier secuencia de caracteres encerrada entre llaves que no contenga el caracter | ni la llave que cierra.  $string \rightarrow \{ [\land] \}$
  - (c) Todas las cadenas de letras minúsculas que contengan las cinco vocales en orden(las vocales pueden repetirse).
     con→[[b-df-hj-np-tv-z]
     pal→(con|a)+(con|e)+(con|i)+(con|o)+(con|u)+
  - (d) Todas las cadenas de letras que estén en orden lexicográfico ascendente. a\*b\*c\*d\*e\*f\*g\*h\*i\*j\*k\*l\*m\*n\*o\*p\*q\*r\*s\*t\*u\*v\*w\*x\*y\*z\*
  - (e) Los comentarios de varias líneas del lenguaje C que no puedan contener \*/ intermedio.  $com \rightarrow$  /\*  $\sim$ (\*/)\* \*/
  - (f) Los números binarios multiplos de cuatro. 1(0|1)\*00 | 0

- (g) Todas las cadenas de dígitos sin ningún dígito repetido para el conjunto 0,1,2,3,4 0 1? 2? 3? 4? 0 1? 3? 2? 4? | 0 1? 2? 4? 2? | 0 2? 1? 3? 4? | 0 2? 3? 1? 4? | ...
- (h) Todas las cadenas de dígitos con al menos un dígito repetido.
   dígito→ [0-9]
   num→ dígito\* 1 dígito\* 1 dígito\* | dígito\* 2 dígito\* 2 dígito\* | ... | dígito\* 9 dígito\* 9 dígito\*
- (i) Los números complejos, donde la parte real puede ser flotante tipo c y la parte imaginaria también.  $\mathbf{d} \rightarrow [0-9]$   $\mathbf{e} \mathbf{x} \rightarrow [\mathbf{e} \mathbf{E}][+-]?(\mathbf{d})+$   $\mathbf{f} \rightarrow (\mathbf{d})^*.(\mathbf{d})^+ (\mathbf{e} \mathbf{x})? \mid (\mathbf{d})^+.(\mathbf{d})^* (\mathbf{e} \mathbf{x})? \mid (\mathbf{d})^+ \mathbf{e} \mathbf{x}$   $\mathbf{c} \rightarrow (\mathbf{f})?[+-]\mathbf{f}[\mathbf{I}\mathbf{i}] \mid \mathbf{f}[+-](\mathbf{f}[\mathbf{I}\mathbf{i}])?$
- (j) Sobre el alfabeto a, b, c, d todas las cadenas que no contienen la subcadena adbc.
- 6. Obtener mediante los elementos punteados el autómata determinista para las siguientes expresiones regulares.
  - (a) (a)?b\*

$$q_{0} = \{ (\bullet a)?(b)^{*}, (a)?(\bullet b)^{*}, (a)?(b)^{*} \bullet \}$$

$$goto(q_{0}, a) = \{ (a)?(\bullet b)^{*}, (a)?(b)^{*} \bullet \} = q_{1}$$

$$goto(q_{0}, b) = \{ (a)?(\bullet b)^{*}, (a)?(b)^{*} \bullet \} = q_{1}$$

$$goto(q_{1}, a) = \Phi$$

$$goto(q_{1}, a) = \{ (a)?(\bullet b)^{*}, (a)?(b)^{*} \bullet \}$$

(b) ba((a)\*o | b)\* (a)+b

(c) ba((b|o)\*a(a)\*o)\*(b|o)\*a(a)\* b. Minimizar el autómata

$$q_o = \begin{cases} \phi \operatorname{ba}((b|o)*a(a)*o)*(b|o)*a(a)*b \\ \operatorname{goto}(q_0, a) = \end{cases}$$

edo	a	b	О	gpo	edo		a	b	О
$\rightarrow q_0$	Φ	$q_1$	$q_2$	-	$\rightarrow q_0$		Φ	$\alpha$	$\alpha$
$q_1$	$q_2$	Φ	Φ	$\alpha$	$q_1$		$\alpha$	Φ	Φ
$q_2$	$q_3$	$q_2$	$q_2$	а	$q_2$		$\alpha$	$\alpha$	$\alpha$
$q_3$	$q_3$	$q_4$	$q_2$		$q_3$		$\alpha$	β	$\alpha$
$q_4$ *	Φ	$\Phi$	$\Phi$	$=$ $\beta$	$a_{A}$	*	Φ	Φ	Φ

gpo	eao		а	D	O	
$\alpha$	$\rightarrow q_0$		Φ	$\beta$	$\gamma$	
β	$q_1$		$\gamma$	Φ	Φ	
$\gamma$	$q_2$		δ	$\gamma$	$\gamma$	
δ	$q_3$		δ	$\epsilon$	$\gamma$	
$\epsilon$	$q_4$	*	Φ	Φ	Φ	

## (d) $(b((a)^+ba)?)*((a)^+b|(a)^+)?$ . Minimizar el autómata

$$q_{0} = \begin{cases} (\bullet b((a)^{+}ba)?)*((a)^{+}b|(a)^{+})?, \\ (b((a)^{+}ba)?)*((\bullet a)^{+}b|(a)^{+})?, \\ (b((a)^{+}ba)?)*((a)^{+}b|(\bullet a)^{+})?, \\ (b((a)^{+}ba)?)*((a)^{+}b|(a)^{+})? \bullet \end{cases}$$

$$goto(q_{0}, a) = \begin{cases} (b((a)^{+}ba)?)*((\bullet a)^{+}b|(a)^{+})?, \\ (b((a)^{+}ba)?)*((a)^{+}\bullet b|(a)^{+})?, \\ (b((a)^{+}ba)?)*((a)^{+}b|(\bullet a)^{+})?, \\ (b((a)^{+}ba)?)*((a)^{+}b|(a)^{+})? \bullet \end{cases} = q_{1}$$

$$goto(q_{0}, b) = \begin{cases} (\bullet b((a)^{+}ba)?)*((a)^{+}b|(a)^{+})?, \\ (b((\bullet a)^{+}ba)?)*((a)^{+}b|(a)^{+})?, \end{cases}$$

$$\begin{array}{c} (b((a)^+ba)?)^*((\bullet a)^+b|(a)^+)?, \\ (b((a)^+ba)?)^*((a)^+b|(\bullet a)^+)?, \\ (b((a)^+ba)?)^*((a)^+b|(a)^+)?, \\ (b((a)^+ba)?)^*((a)^+b|(a)^+$$

edo		a	b
$\rightarrow q_0$	*	$q_1$	$q_2$
$q_1$	*	$q_1$	$q_3$
$q_2$	*	$q_4 \Phi$	$q_2$
$q_3$	*	Φ	Φ
$q_4$	*	$q_4$	$q_5$
$q_5$	*	$q_0$	Φ

gpo	edo		a	b
	$\rightarrow q_0$	*	$\alpha$	$\alpha$
	$q_1$	*	$\alpha$	$\alpha$
01	$q_2$	*	$\alpha$	$\alpha$
$\alpha$	$q_3$	*	Φ	$\Phi$
	$q_4$	*	$\alpha$	$\alpha$
	$q_5$	*	$\alpha$	$\Phi$

gpo	edo		a	b
	$\rightarrow q_0$	*	$\alpha$	$\alpha$
	$q_1$	*	$\alpha$	$\beta$
$\alpha$	$q_2$	*	$\alpha$	$\alpha$
	$q_4$	*	$\alpha$	$\gamma$
β	$q_3$	*	Φ	Φ
$\gamma$	$q_5$	*	$\alpha$	Φ

gpo	euo		a	D
$\alpha$	$\rightarrow q_0$	*	β	$\alpha$
α	$q_2$	*	$\gamma$	$\alpha$
$\beta$	$q_1$	*	β	$\delta$
$\gamma$	$q_4$	*	$\gamma$	$\epsilon$
$\delta$	$q_3$	*	Φ	Φ
$\epsilon$	$q_5$	*	$\alpha$	Φ

gpo	edo		a	b
$\alpha$	$\rightarrow q_0$	*	β	$\gamma$
β	$q_1$	*	β	δ
$\overline{\gamma}$	$q_2$	*	$\epsilon$	$\overline{\gamma}$
δ	$q_3$	*	Φ	Φ
$\epsilon$	$q_4$	*	$\epsilon$	ζ
$-\zeta$	$q_5$	*	$\alpha$	Φ

(e) 
$$(b(ab)^*)(ob(ab)^*)^*$$

$$q_0 = \{ (\bullet b(ab)^*)(ob(ab)^*)^* \}$$

$$goto(q_0, a) = \Phi$$

$$goto(q_0, b) = \{ (b(\bullet ab)^*)(ob(ab)^*)^*,$$

$$(b(ab)^*)(\bullet ob(ab)^*)^*,$$

$$(b(ab)^*)(ob(ab)^*)^* \bullet \} = q_1$$

$$goto(q_0, o) = \Phi$$

edo		a	b	О		gpo	edo		a	b	О
$\rightarrow q_0$		Φ	$q_1$	Φ	=		$\rightarrow q_0$		Φ	β	Φ
$q_1$	*	$q_2$	$\Phi$	$q_3$		0.	$q_2$		Φ	$\beta$	$\Phi$
$q_2$		Φ	$q_1$	$\Phi$		$\alpha$	$q_3$		Φ	$\beta$	$\Phi$
$q_3$		Φ	$q_4$	$\Phi$			$q_5$		Φ	$\beta$	Φ
$q_4$	*	$q_5$	$\Phi$	$q_3$		B	$q_1$	*	$\alpha$	Φ	$\alpha$
$q_5$		Φ	$q_4$	$\Phi$		ρ	$q_4$	*	$\alpha$	$\Phi$	$\alpha$

## 7. Minimizar los siguientes autómatas

	Edo	a	b		Edo	a	b		Edo	a	b
	$\rightarrow 0*$	1	2		1	β	$\alpha$		1	δ	β
	1	0	3		2	$\alpha$	$\beta$	$\alpha$	5	$\delta$	β
	2	3	0		3	$\alpha$	$\alpha$		7	$\delta$	$\beta$
(-)	3	4	5	$\alpha$	4	$\alpha$	β	$\beta$	3	$\alpha$	β
(a)	4	3	6		5	$\beta$	$\alpha$	-	2	β	δ
	5	6	3		7	β	$\alpha$	$\gamma$	4	β	$\delta$
	6*	7	8		8	$\alpha$	β		8	β	$\delta$
	7	6	3		→0*	$\alpha$	$\alpha$		→0*	$\alpha$	γ
	8	3	6	β	6*	$\alpha$	$\alpha$	δ	6*	$\alpha$	$\gamma$

	Edo	0	1		Edo	a	b		Edo	a	b		Edo	a	b
	$\rightarrow 0$	1	5		$\rightarrow 0$	$\alpha$	$\alpha$		$\rightarrow 0$	β	$\gamma$		$\rightarrow 0$	$\gamma$	δ
	1	6	2		1	$\alpha$	β	$\alpha$	4	β	$\gamma$	$\alpha$	4	$\gamma$	$\delta$
	2*	0	2	0.	3	$\beta$	$\alpha$		6	$\alpha$	$\alpha$	$\beta$	6	β	$\alpha$
(b)	3	2	6	$\alpha$	4	$\alpha$	$\alpha$	β	1	$\alpha$	δ		1	β	$\epsilon$
,	4	7	5		5	$\beta$	$\alpha$	ρ	7	$\alpha$	δ	$\gamma$	7	β	$\epsilon$
	5	2	6		6	$\alpha$	$\alpha$	~	3	δ	$\alpha$		3	$\epsilon$	$\beta$
	6	6	4		7	$\alpha$	$\beta$	. У	5	$\delta$	$\alpha$	ð	5	$\epsilon$	$\beta$
	7	6	2	$\beta$	2*	α	β	$\overline{\delta}$	→2*	$\gamma$	$\alpha$	$\epsilon$	→2*	$\alpha$	$\epsilon$

	Edo	a	b		Edo	a	b			Edo	a	b
	$\rightarrow 0$	1	2		$\rightarrow 0$	$\alpha$	$\beta$		0,	$\rightarrow 0$	β	δ
	1	0	3		1	$\alpha$	$\alpha$		$\alpha$	6	β	$\delta$
	2*	3	0	0.	3	β	$\alpha$			1	$\alpha$	$\gamma$
( )	3	4	5	$\alpha$	5	$\alpha$	$\alpha$		$\beta$	5	$\alpha$	$\gamma$
(c)	4*	3	6		6	$\alpha$	β			7	$\alpha$	$\gamma$
	5	6	3		7	$\alpha$	$\alpha$		$\gamma$	3	δ	β
	6	7	8		2*	$\alpha$	$\alpha$	:		→2*	γ	α
	7	6	3	$\beta$	4*	$\alpha$	$\alpha$		$\delta$	4*	$\frac{1}{\gamma}$	$\alpha$
	8*	3	6		8*	$\alpha$	$\alpha$			8*	$\gamma$	$\alpha$
		'	'	١	ļ		l				ı <i>'</i>	