11

El proceso de compilación

Contenido

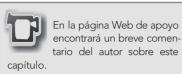
| 11.1 Introducción | .29 |
|--|-----|
| 11.2 El proceso de compilación | .29 |
| 11.3 Preprocesamiento | .29 |
| 11.4 Compilación | .29 |
| 11.5 Enlace | .29 |
| 11.6 Automatización del proceso de compilación | .29 |
| 11.7 Resumen | .30 |
| 11.8 Problemas resueltos | .30 |
| 11 9 Contenido de la página Web de apoyo | 30/ |

Compiladores es un capítulo de *Análisis y Diseño de Algoritmos* de Gustavo López, Ismael Jeder y Augusto Vega, quienes amablemente nos autorizaron a incluirlo como lectura complementaria de *Arquitectura de Computadoras* de Patricia Quiroga.

Objetivos

- Entender como es el proceso de compilación, el proceso de traducción de un código fuente a lenguaje maquina, para que pueda ser ejecutado por la computadora u ordenador.
- Conocer las etapas más importantes de la compilación (preprocesamiento, generación de código y enlace).
- Aprender a automatizar la compilación, técnica que se torna relevante cuando los proyectos son de gran envergadura.





11.1 Introducción.

En este punto del libro se espera que el lector haya incorporado los conceptos fundamentales que le permitan desarrollar algoritmos correctos para la resolución de problemas. Por eso es que nos permitiremos ver con mayor detalle temas relacionados con el ambiente de desarrollo para la implementación y la compilación de algoritmos. En particular, será de interés analizar por separado las etapas más importantes que comprenden el proceso de compilación (preprocesamiento, generación de código y enlace), y también se presentará una forma de automatizar ese proceso (mediante la herramienta make), en especial cuando los proyectos adquieren tamaños considerables e involucran varios archivos fuente, de cabecera o bibliotecas.

11.2 El proceso de compilación.

En el ámbito de las computadoras, los algoritmos se expresan mediante lenguajes de programación, como C, Pascal, Fortran o Java (entre muchos otros). Sin embargo, esta representación no es suficiente, ya que el microprocesador necesita una expresión mucho más detallada del algoritmo, que especifique en forma explícita todas las señales eléctricas que involucra cada operación. La tarea de traducción de un programa desde un lenguaje de programación de alto nivel hasta el lenguaje de máquina se denomina compilación, y la herramienta encargada de ello es el compilador. En la figura siguiente se pueden distinguir las etapas más importantes:

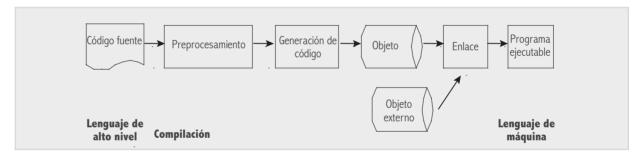


Fig. 11-1. Etapas más importantes de compilación.

A continuación se tratarán estas etapas de manera más extensa, con mayor atención en la primera de ellas: El preprocesamiento.

11.3 Preprocesamiento.

La primera etapa del proceso de compilación se conoce como preprocesamiento. En ocasiones a esta etapa ni siquiera se la considera parte de la compilación, ya que es una traducción previa y básica que tiene como finalidad "acomodar" el código fuente antes de que éste sea procesado por el compilador en sí. En este libro no haremos esa distinción.

El preprocesador modifica el código fuente según las directivas que haya escrito el programador. En el caso del lenguaje C, estas directivas se reconocen en el código fuente porque comienzan con el carácter #, y se utilizaron en gran medida a lo largo de este libro (por ejemplo, #define... o #include...). A continuación, veremos algunas de ellas:

#define, #undef, #error, #include, #if, #ifdef, #ifndef, #else,
#endif, #pragma.

11.3 Preprocesamiento 293

11.3.1 Directivas #define #undef.

```
#define <nombre macro> <expansión de la macro>
#undef <nombre identificador>
```

La directiva #define crea un identificador con nombre <nombre macro> y una cadena de sustitución de ese identificador. Cada vez que el preprocesador encuentre el identificador de la macro, realizará la sustitución de éste por la cadena de sustitución. Esta última termina con un salto de línea. Cuando la cadena ocupa más de una línea, se utiliza la barra invertida para indicarle al compilador que omita el salto de línea. Algunos ejemplos:

```
#define MAX_PILA 100
#define VAL ABS(a) ((a) < 0 ? -(a) : (a))
```

Por su parte, #undef elimina valores definidos por #define.

11.3.2 Directiva #error.

```
#error <mensaje de error>
```

Esta directiva fuerza al compilador a detener la compilación del programa. El mensaje de error no va entre comillas.

11.3.3 Directiva #include.

```
#include "archivo de cabecera"
#include <archivo de cabecera>
```

Esta directiva indica al preprocesador que incluya el archivo de cabecera indicado. Los archivos incluidos, a su vez, pueden tener directivas #include. Si el nombre del archivo está entre llaves < y > significa que se encuentra en alguno de los directorios que almacenan archivos de cabecera (los estándares del compilador y los especificados con la opción -I cuando se ejecuta la compilación). En el otro caso, significa que el archivo que se ha de incluir se encuentra en el directorio actual de trabajo (el directorio a partir del cual se ejecuta el compilador).

11.3.4 Directivas #if #ifdef #ifndef #else #endif.

Estas directivas permiten incluir o excluir condicionalmente partes del código durante la compilación. Si <expresión constante> es verdadera, se compila el código encerrado entre #if y #endif; en caso contrario, se ignora ese código.

En el segundo caso, si <identificador> está definido (por ejemplo, usando la directiva #define), entonces el código encerrado entre #ifdef y #endif es compilado.

En el tercer caso, si <identificador> **no** está definido, entonces el código encerrado entre #ifndef y #endif es compilado.

La directiva #else establece una alternativa:

```
#if <expresión constante>
    <secuencia de sentencias 1>
#else
    <secuencia de sentencias 2>
#endif
```

11.3.5 Directiva #pragma.

```
#pragma <nombre directiva>
```

Un pragma es una directiva que permite proveer información adicional al compilador. Depende del compilador utilizado y de la arquitectura donde se ejecutará la aplicación compilada.

En el caso de Pascal, el preprocesamiento también está gobernado a partir de un conjunto de directivas, de las cuales se detallarán sólo las que se utilizan con mayor frecuencia. A diferencia de C, una directiva en Pascal se define con la sintaxis {\$... }. Algunas de ellas:

```
{$define}, {$undef}, {$ifdef}, {$else}, {$endif}, {$I}
```

11.3.6 Directivas {\$define} {\$undef}.

```
{$define <nombre identificador>}
{$undef <nombre identificador>}
```

Al igual que en el caso de C, las directivas {\$define} y {\$undef} en Pascal permiten definir y eliminar la definición de un identificador, respectivamente. A diferencia de C, no todos los compiladores permiten definir macros (un identificador con una cadena de sustitución asociada, que será reemplazada cada vez que se encuentre una ocurrencia del identificador).

11.3.7 Directivas (\$ifdef) {\$else} {\$endif}.

```
{$ifdef <identificador>}
    <secuencia de sentencias 1>
{$else}
    <secuencia de sentencias 2>
{$endif}
```

11.3 Preprocesamiento 295

La compilación condicional de código en Pascal está soportada mediante las directivas {\$ifdef}, {\$else} y {\$endif}. En el ejemplo siguiente se cargan dos números de punto flotante y, en función de si el identificador DOBLE_PRECISION está definido o no, se computa su suma en precisión doble o simple:

```
program ejemplo;
{$define DOBLE PRECISION}
{\$ifdef DOBLE PRECISION}
var num1, num2, resultado: double;
{$else}
var num1, num2, resultado: real;
{$endif}
begin
{ $ifdef DOBLE PRECISION }
  writeln('Ingrese dos números de precisión doble:');
  writeln('Ingrese dos números de precisión simple:');
{$endif}
  readln(num1);
  readln(num2);
  resultado := num1 + num2;
{ $ifdef DOBLE PRECISION }
  writeln(num1:6:4, ' + ', num2:6:4, ' = ', resultado:6:4);
{$else}
  writeln(num1:6:2, ' + ', num2:6:2, ' = ', resultado:6:2);
{$endif}
end.
```

11.3.8 Directiva {\$I}.

```
{$I+} / {$I-}
{$I <nombre de archivo>}
```

La directiva $\{\$I\}$ tiene dos usos. En el primer caso, cuando se la acompaña de los modificadores +y, permite habilitar e inhabilitar la comprobación de errores de entrada/salida, respectivamente. Su uso ya se explicó en el capítulo 7, ya que está estrechamente ligado al manejo de archivos. En el ejemplo siguiente se escribe sobre un archivo de texto. Para evitar que el programa se interrumpa con un error en la llamada a append () en caso de que el archivo no exista, se utilizan las directivas $\{\$I-\}$ y $\{\$I+\}$, y se verifica el contenido de la variable predefinida ioresult (si su valor es distinto de 0, significa que se produjo un error en la última operación de entrada/salida).

```
program ejemplo;

var archivo: text;

begin
   assign(archivo, 'mi_archivo.txt');

{$I-}
   append(archivo);
   {$I+}
   if (ioresult <> 0) then
      rewrite(archivo);
      ...

   close(archivo);

end.
```

Con esta introducción se cubren los aspectos relacionados al preprocesamiento. La etapa que sigue, la compilación en sí, se explicará a grandes rasgos a continuación.

11. 4 Compilación.

La compilación es el proceso que, en sí, traduce el lenguaje de alto nivel en lenguaje de máquina. Dentro de esta etapa pueden reconocerse, al menos, cuatro fases:

- 1. Análisis léxico.
- 2. Análisis sintáctico.
- 3. Análisis semántico.
- 4. Generación de código.



Fig. 11-2. Fases de la compilación.

El **análisis léxico** extrae del archivo fuente todas las cadenas de caracteres que reconoce como parte del vocabulario y genera un conjunto de *tokens* como salida. En caso de que parte del archivo de entrada no pueda reconocerse como lenguaje válido, se generarán los mensajes de error correspondientes.

11. 5 Enlace 297

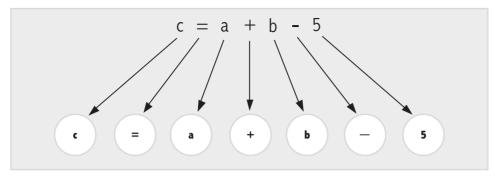


Fig. 11-3. Análisis léxico.

A continuación, durante el **análisis sintáctico**, se procesa la secuencia de *tokens* generada con anterioridad, y se construye una representación intermedia, que aún no es lenguaje de máquina, pero que le permitirá al compilador realizar su labor con más facilidad en las fases sucesivas. Esta representación suele ser un árbol.

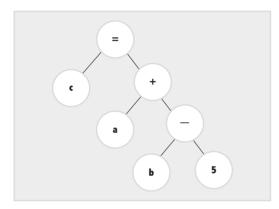


Fig. 11-4. Análisis sintáctico.

Durante el **análisis semántico** se utiliza el árbol generado en la fase previa para detectar posibles violaciones a la semántica del lenguaje de programación, como podría ser la declaración y el uso consistente de identificadores (por ejemplo, que el tipo de dato en el lado derecho de una asignación sea acorde con el tipo de dato de la variable destino, en el lado izquierdo de la asignación).

Por último, en la **generación de código** se transforma la representación intermedia en lenguaje de máquina (código objeto). En los casos típicos esta fase involucra mucho trabajo relacionado con la optimización del código, antes de generarse el lenguaje de máquina.

11. 5 Enlace.

No siempre las aplicaciones se construyen de manera monolítica, a partir de un solo archivo fuente. En la práctica sólo se escribe una parte, y lo demás se toma de bibliotecas externas que, en la última etapa de la compilación, se enlazarán unas con otras para generar la aplicación ejecutable final. Ésta es, básicamente, la tarea del enlazador.

......

Los archivos objeto que se enlazan con nuestro programa se denominan bibliotecas externas que, por su parte, pueden haber sido construidas por nosotros mismos o pueden provenir de terceras partes (por ejemplo, las bibliotecas estándares del compilador). Una biblioteca, en este contexto, es una colección de funciones. Este tipo de archivos almacena el nombre de



En el caso particular del lenguaje C, cada biblioteca externa está acompañada de un archivo de cabecera ("header file") con extensión ".h". Se trata de un archivo de texto que contiene los encabezados (prototipos) de cada función de la biblioteca, además de otras definiciones de tipos o macros. Resumiendo, el archivo de cabecera contiene la parte "pública" de la biblioteca, a lo que el usuario tiene acceso. Es importante aclarar que, si bien es posible hacerlo, en los archivos de cabecera no debe incluirse código (solo definiciones de prototipos, tipos de datos o macros).

cada función, los códigos objeto de las funciones y la información de reubicación necesaria para el proceso de enlace. Entonces, en el proceso de enlace sólo se añade al código objeto el código de la función a la que se hizo referencia.

11.6 Automatización del proceso de compilación.

A lo largo de este libro se consideró únicamente la compilación de programas aislados, con un solo archivo fuente. Sin embargo, en la práctica, esta situación no suele ser la más habitual, en cambio, nuestros proyectos por lo general están conformados por varios archivos que, luego del proceso de compilación, darán lugar a una aplicación ejecutable. A medida que estos proyectos crecen en cuanto a cantidad de archivos, la compilación puede tornarse engorrosa. Felizmente, existe la posibilidad de automatizar el proceso de compilación mediante el uso de la herramienta make.

A medida que se escriben programas más largos, se observa que la compilación toma cada vez más tiempo. En general, cuando el programador corrige, modifica o mantiene un programa, trabaja en una sección acotada de él, y la mayor parte del código existente no cambia. La herramienta make es capaz de distinguir los archivos fuente que fueron alterados, lo que evita la compilación innecesaria de los que no se modificaron. Make construye proyectos sobre la base de comandos contenidos en un archivo de descripción o archivo de dependencias, comúnmente denominado makefile.

Para ilustrar el uso de la herramienta make, vamos a analizar un ejemplo simple. En este caso se cuenta con tres archivos propios y, además, se accede a la biblioteca estándar stdio.h. El archivo mi_aplicacion.c contiene el programa principal. Su trabajo es solicitar al usuario dos valores numéricos y sumarlos, para lo que invoca la función auxiliar mi_suma(), que reside en los archivos mis_funciones.h y mis_funciones.c (puede afirmarse que mis_funciones es una biblioteca externa). Además, el programa principal también hace uso de las funciones scanf() y printf(), pertenecientes a stdio. El código fuente de los archivos involucrados se muestra a continuación:

```
/* mi_aplicacion.c */
#include <stdio.h>
#include "mis_funciones.h"

int main()
{
  int a,b,c;

  scanf("%d", &a);
  scanf("%d", &b);

  c = mi_suma(a,b);

  printf("%d + %d = %d\n", a, b, c);
  return 0;
}
```

```
/* mis_functiones.h */
int mi_suma(int a, int b);
```

```
/* mis_funciones.c */
#include "mis_funciones.h"

int mi_suma(int a, int b)
{
   return a + b;
}
```

El archivo ma kefile define las reglas de dependencia entre estos archivos, además de especificar cómo deben compilarse (compilador que se debe usar, opciones de compilación, etc.):

```
CC=gcc
CFLAGS=-Wall -ansi -pedantic
```

```
mi_aplicacion: mi_aplicacion.o mis_funciones.o
  $(CC) -o mi_aplicacion mi_aplicacion.o mis_funciones.o
mi_aplicacion.o: mi_aplicacion.c mis_funciones.h
  $(CC) $(CFLAGS) -c -o mi_aplicacion.o mi_aplicacion.c
mis_funciones.o: mis_funciones.c mis_funciones.h
  $(CC) $(CFLAGS) -c -o mis_funciones.o mis_funciones.c

clean:
  rm *.o mi_aplicacion
```

La primera línea define el compilador a utilizar (CC=gcc) y la segunda, las opciones de compilación (CFLAGS=-Wall -ansi -pedantic). Luego siguen tres reglas; la primera de ellas especifica cómo construir la aplicación mi_aplicación, que depende de mi_aplicación.o y mis_funciones.o. (Nótese que debajo de cada dependencia se encuentra el comando de compilación para ejecutar: \$ (CC) -o mi_aplicacion...). Las reglas escritas en el makefile conforman un grafo de dependencias:

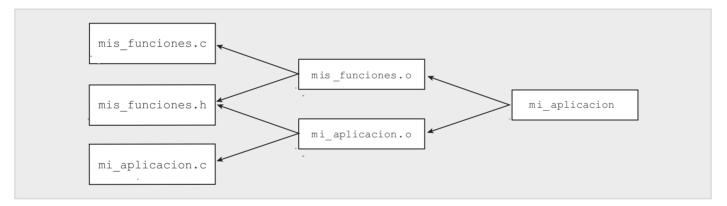


Fig. 11-5. Grafo de dependencias.

Al observar este grafo de dependencias puede deducirse que en caso de modificarse el archivo mis_funciones.c, sólo sería necesario regenerar el objeto mis_funciones.o y el ejecutable mi aplicacion.

En el makefile cada dependencia se expresa utilizando el siguiente formato:

objetivo: dependencias (archivos fuentes, objetos)

comando de compilación (debe estar precedido por un tab)

donde objetivo es el archivo que será creado o actualizado cuando alguna dependencia (archivos fuente, objetos, etc.) sea modificada. Para realizar esta tarea se ejecutará el comando de compilación especificado (nótese que el comando de compilación debe estar indentado con un carácter de tabulación).

11. 6.1 Herramienta make.

Una vez creado el makefile es posible ejecutar el comando make para llevar a cabo la compilación del proyecto. Esta herramienta buscará en el directorio de trabajo un archivo con nombre Makefile, lo procesará para obtener las reglas de dependencias y demás información y, por último, ejecutará la compilación de todos los archivos y el enlace final para generar la aplicación ejecutable.

11.6.2 Estructura del archivo makefile.

Con un poco más de detalle, se puede ver que un archivo makefile contiene:

- Bloques de descripción.
- Comandos.
- Macros.
- Reglas de inferencia.
- Directivas '.' (punto).
- Directivas de preprocesamiento.

Y otros componentes como caracteres comodines, nombres largos de archivos, comentarios y caracteres especiales.

11.6.3 Bloques de descripción.

Un bloque de descripción es una línea donde se expresan las dependencias correspondientes a cada objetivo:

objetivo: dependencias (archivos fuentes, objetos)

11.6.4 Comandos.

Un bloque de descripción o una regla de inferencia especifica un bloque de comandos para ejecutarse si la dependencia está desactualizada. Un bloque de comandos contiene uno o más comandos, cada uno en su propia línea. Una línea de comandos comienza con un carácter de tabulación. A continuación se muestra un ejemplo donde la primera línea es el bloque de descripción y la segunda, el bloque de comandos:

```
mi_aplicacion: mi_aplicacion.o mis_funciones.o
    $(CC) -o mi_aplicacion mi_aplicacion.o mis_funciones.o
```

11.6.5 Macros.

Las macros son definiciones que tienen un nombre y un valor asociado, y que pueden utilizarse a lo largo del makefile. El formato es:

<nombre macro>=<valor>

Algunos ejemplos:

```
CC=gcc
CFLAGS=-Wall -ansi -pedantic
```

11.7 Resumen 301

La herramienta make reemplazará cada ocurrencia de \$(CC) y \$(CFLAGS) por el valor asociado. También es posible especificar el valor de la macro cuando se ejecuta make:

Existen macros utilizadas internamente por la herramienta make, algunas de las cuales se muestran a continuación:

CC: Contiene el compilador C utilizado en el desarrollo. El default es cc.

\$@: El nombre completo del archivo destino.

\$<: El archivo fuente de la dependencia actual.

11. 6. 6 Reglas de inferencia.

Las reglas de inferencia proveen comandos para generar los archivos objetivo infiriendo sus dependencias (evita la necesidad de tener que especificar una regla por cada archivo que se ha de compilar). En el ejemplo siguiente se establece una regla de inferencia que determina que para generar un archivo objeto .obj (en ocasiones puede usarse la extensión .o en lugar de .obj, como se pudo apreciar en ejemplos anteriores) es necesario que exista un archivo fuente .c con igual nombre:

```
%.obj : %.c
$(CC) $(CFLAGS) -c $(.SOURCE)
```

Esta regla de inferencia le indica a make cómo construir un archivo.obj a partir de un archivo.c. La macro predefinida. SOURCE es el nombre del archivo de dependencia inferido. A continuación, se presenta el archivo makefile expuesto antes, pero ahora utilizando reglas de inferencia:

```
CC=gcc
CFLAGS=-Wall -ansi -pedantic

mi_aplicacion: mi_aplicacion.o mis_funciones.o
  $(CC) -o mi_aplicacion mi_aplicacion.o mis_funciones.o

%.obj : %.c
  $(CC) $(CFLAGS) -c $(.SOURCE)

clean:
  rm *.o mi aplicacion
```

En la sección de problemas correspondientes a este capítulo se podrán encontrar otros casos, un poco más elaborados, sobre el uso de makefiles. Aquí sólo se pretende dar una introducción básica y que el lector se familiarice con el uso de estas herramientas.

11.7 Resumen.

Luego de estudiar los conceptos fundamentales referidos a la construcción de algoritmos, en el último capítulo se trataron las cuestiones relacionadas con el proceso de compilación, que permite generar un programa ejecutable. Las etapas más importantes que pueden distinguirse en este proceso son el preprocesamiento, la compilación y el enlace.

El preprocesamiento, como su nombre lo indica, es una etapa previa que tiene como finalidad "acomodar" el código fuente antes de que éste sea procesado por el compilador. Para ese fin, el preprocesador modifica el código fuente según un conjunto de directivas que el programador puede incluir en distintos puntos del programa. La compilación condicional es un buen ejemplo: Si se cumple cierta condición, el preprocesador podría eliminar porciones del código del programa.

Durante la compilación se traduce el lenguaje de alto nivel en lenguaje de máquina. Dentro de esta etapa pueden distinguirse las siguientes fases: Análisis léxico, análisis sintáctico, análisis semántico y generación de código.

La última de las etapas, el enlace, se encarga de tomar el código de bibliotecas externas a las que nuestro programa podría estar haciendo referencia, y generar (a partir de nuestro código y el de las bibliotecas externas) el programa ejecutable.

En la práctica, nuestros proyectos suelen estar conformados por varios archivos que, luego del proceso de compilación, darán lugar a una aplicación ejecutable. A medida que estos proyectos crecen, en cuanto a cantidad de archivos, la compilación puede tornarse engorrosa. Felizmente, existe la posibilidad de automatizar el proceso de compilación mediante el uso de la herramienta make. Ésta es capaz de distinguir dentro de un proyecto cuáles son los archivos fuente que han sido alterados, y evitar la compilación innecesaria de los que no se modificaron. Make construye proyectos sobre la base de comandos contenidos en un archivo de descripción o archivo de dependencias, comúnmente denominado makefile.

11.8 Problemas resueltos.

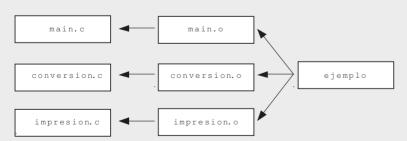
1-Esta aplicación permite convertir kilómetros en millas. El programa principal se encuentra en el archivo main.c. La conversión se lleva a cabo llamando a la función convertir () en conversion.c (y cuyo prototipo está definido en el archivo de cabecera conversion.h). Por último, para imprimir el resultado se invoca a la función imprimir_resultado () en impresion.c (y cuyo prototipo está definido en el archivo de cabecera impresion.h). El grafo de dependencias es el siguiente:





En la página Web de apoyo encontrará el código fuente de los problemas resueltos

en este capítulo.



El makefile se construyó usando reglas de inferencia, aprovechando que los archivos de dependencias (main.c, conversion.c e impresion.c) y los objetivos (main.o, conversion.o e impresion.o) tienen el mismo nombre.

Obsérvese que en el makefile se incluye una regla adicional cuyo objetivo es clean. Esta regla permite borrar todos los archivos generados en la compilación del proyecto, mediante el comando: make clean. Como puede verse, esta regla no tiene dependencia alguna y su comando asociado es rm *.o ejemplo (para eliminar todos los archivos con extensión .o y el ejecutable ejemplo).

El comando rm (remove) permite eliminar archivos en ambientes Unix/Linux; en el caso de Windows el comando equivalente es del/.

11.8 Problemas resueltos 303

```
main.c
```

```
#include <stdio.h>
     #include "conversion.h"
     #include "impresion.h"
    int main (void)
      int kms;
      float millas;
       printf("Conversión de kilómetros a millas\n");
       printf("----\n\n");
       printf("Introduzca la cant. de kms a convertir: ");
       scanf("%i", &kms);
       millas = convertir(kms);
       imprimir resultado(kms, millas);
       return 0;
conversion.h
     #define FACTOR 0.6214
    /* Prototipos */
     float convertir(int);
conversion.c
     #include "conversion.h"
    float convertir (int kms)
      return FACTOR * kms;
impresion.h
    /* Prototipos */
    void imprimir resultado(int,float);
impresion.c
     #include <stdio.h>
    void imprimir resultado(int km, float millas)
       printf("%d km equivalen a %.2f millas", km, millas);
    }
```

Makefile

```
CC=gcc
CFLAGS=-Wall -ansi -pedantic

ejemplo: main.o conversion.o impresion.o
  $(CC) -o ejemplo main.o conversion.o impresion.o

# REGLA DE INFERENCIA
# Esta forma es equivalente a: %.o: %.c
# La macro '$<' es el archivo fuente del cual el objetivo
# depende (por ejemplo, conversion.c).
.c.o:
  $(CC) $(CFLAGS) -c $</pre>
clean:
  rm *.o ejemplo
```

2- Hasta el momento en todos los casos se asumió que los archivos fuente y de cabecera residen en el mismo directorio y que también los archivos generados (objetos y binario ejecutable) se ubicarán allí. Sin embargo, a medida que un proyecto crece en cuanto a cantidad de archivos, se hace necesario organizarlos en subdirectorios. En un proyecto típico podemos encontrar:

```
src/ Contiene los archivos fuente (.c).include/ Contiene los archivos de cabecera (.h).bin/ Contiene el binario ejecutable generado.
```

Tomando como caso el mismo proyecto que en el problema anterior, se muestra el archivo makefile utilizando la estructura de subdirectorios descripta.

Makefile

```
CC=gcc
CFLAGS=-Wall -ansi -pedantic

SRC_DIR=src
INCLUDE_DIR=include
BIN_DIR=bin

VPATH=$(SRC_DIR)

ejemplo: main.o conversion.o impresion.o
$(CC) -o ejemplo main.o conversion.o impresion.o
rm *.o
mv ejemplo $(BIN_DIR)

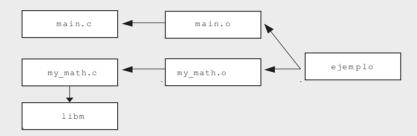
.c.o:
$(CC) $(CFLAGS) -I$(INCLUDE_DIR) $< -c

clean:
rm $(BIN_DIR)/ejemplo
```

11.8 Problemas resueltos 305

La forma que tenemos de indicarle a make dónde buscar los archivos de dependencias (.c) es utilizar la macro VPATH. En nuestro caso, VPATH toma el valor src (o sea que los archivos fuente .c deberán buscarse en el subdirectorio src/). Además, también es necesario indicar al compilador dónde buscar los archivos de cabecera (ya que ahora no se encuentran en el mismo directorio que los archivos fuente, sino en el subdirectorio include/). Para ese fin se define la macro INCLUDE_DIR y se la utiliza con la opción -I del compilador. Por último, el binario ejecutable generado (ejemplo) se mueve al subdirectorio bin/ usando el comando mv y todos los archivos objeto generados se eliminan (esto suele ser una práctica habitual cuando se hace un lanzamiento del proyecto, ya que el usuario final no necesita la existencia de los archivos objeto).

En este caso, una aplicación solicita al usuario dos valores enteros: Base y exponente, y muestra en pantalla el resultado base exponente. La operación se realiza llamando a la función potencia () en el archivo my_math.c. Por su parte, esta función llama a pow (), que se encuentra implementada en la biblioteca matemática estándar de C (libm). El grafo de dependencias es el siguiente:



main.c

```
#include <stdio.h>
#include "my_math.h"

int main()
{
   int base, exponente;
   printf("Ingrese la base: ");
   scanf("%d", &base);
   printf("Ingrese el exponente: ");
   scanf("%d", &exponente);

   printf("%d elevado a la %d = %d\n", base, exponente, potencia(base, exponente));
   return 0;
}

my_math.h

/* Prototipo */
int potencia(int base, int exponente);

my_math.c
#include <math.h>
```

```
int potencia(int base, int exponente)
{
   return (int)pow(base,exponente);
}
```

Makefile

```
CC=gcc
CFLAGS=-Wall -ansi -pedantic
LIBS=-lm

ejemplo: main.o my_math.o
$(CC) $(LIBS) -o ejemplo main.o my_math.o

math.o: math.c
$(CC) $(CFLAGS) -c math.c

clean:
rm *.o ejemplo
```

En este programa se hace uso de una biblioteca externa (libm), en la que se encuentra la implementación de la función pow (). Para indicar al compilador que el binario ejecutable debe enlazarse contra una biblioteca externa, se utiliza la opción -1. Además, se debe añadir el nombre de la biblioteca en cuestión, para lo cual se toma el nombre de ella y se quita el prefijo lib. Para el caso de libm, debe usarse: -1m. Para que esto quede más claro, en el archivo ma kefile se definió la macro:

LIBS=-lm

11.9 Contenido de la página Web de apoyo.



El material marcado con asterisco (*) sólo está disponible para docentes.



Mapa conceptual.



Simulación:

El proceso de compilación.



Autoevaluación.



Video explicativo (02:21 minutos aprox.).



Código fuente de los ejercicios resueltos.



Evaluaciones propuestas. *



Presentaciones. *

Bibliografía 307

Bibliografía

Aho, Alfred V., Ullman, Jeffrey D. y Hopcroft, John E. - *Data Structures and Algorithms* - Addison Wesley, EE.UU, 1983.

Aho, Alfred V., Hopcroft, John E. y Ullman, Jeffrey D. - *The Design and Analysis of Computer Algorithms* - Addison-Wesley, EE.UU 1974.

Echevarría, Adriana y López, Carlos Gustavo - *Elementos de Diseño y Programación con Ejemplos en C* - Nueva Librería, Argentina, 2005.

Garey, Michael R. y Johnson, David S. - Computers and Intractability: a Guide to the Theory of NP-Completeness - W. H. Freeman, EE.UU, 1979.

Kernighan, Brian W. y Ritchie, Dennis M. - El Lenguaje de programación C, 2ª ed. - Prentice Hall, Mexico. 1991.

Knuth, Donald . - The Art of Computer Programming, 2^a ed. - Addison-Wesley Professional, EE.UU, 1998.

Lewis, Harry R. y Papadimitriou, Christos.H (1978) - *The Efficiency of Algorithms- Scientific American*, páginas 96 a 108, enero de 1978.

López, Carlos Gustavo - *Algoritmia, Arquitectura de Datos y Programación Estructurada* - Nueva Librería, Argentina, 2003.

Papadimitriou, Christos.H. & Steiglitz, Kenneth. - Combinatorial Optimization: Algorithms and Complexity - Prentice-Hall, EE.UU, 1982.

Rheingold, Edward M., Nievergelt, Jurg, Deo, Narsingh - Combinatorial Algorithms: Theory and Practice - Prentice-Hall, EE.UU, 1982.

| Índice analítico | continue 6, 17 | Intersección de archivos 193 | |
|---|--|---|--|
| | Controladores de versiones 11 | Iteración 14, 15, 16, 17, 21, 131, 188, 265 | |
| Ábaco 2 | Cota | Iterativa 7, 46, 47, 50, 249 | |
| Acceso directo 90, 104, 182, 189, 190, 191, 219, 220 | ajustada asintótica 129 | Jacopini, Giuseppe 5 | |
| Acoplamiento 59, 74 | inferior asintótica 128 | Laboratorios Bell 6 | |
| Acumulador 31 | superior asintótica 127 | Lectura 13, 37, 41, 70, 74, 90, 91, 103, 150, 180 | |
| Algoritmo 4, 43, 49, 292 | Creación 3, 187, 195 | 181, 182, 183, 184, 185, 187, 188, 189, 190, 194 | |
| Algoritmos recursivos 248, 249, 253 | Cuenta ganado 2 | 268, 270 | |
| Almacenamiento de datos 3 | Datos simples 5, 26, 27, 30, 90, 96 | Lenguajes | |
| Análisis 3, 7, 8, 24, 267, 296, 297, 302 | Declaración | de alto nivel 3, 6, 13 | |
| Análisis del problema 8, 7, 24 | de constantes 12 | de bajo nivel 3, 5 | |
| ANSI 28, 37, 73, 181, 182, 183, 184 | de tipos 12, 91 | de programación 1, 3, 4, 5, 7, 24, 26, 32, 41 65, 91, 248, 253, 265, 292 | |
| Apareo de archivos 191 | de variables 12, 20, 187 | Línea de comandos 67, 68, 69, 137, 207, 300 | |
| Apertura de un archivo 182, 187 | Declaraciones 12, 62, 63, 64, 70, 75 | Llamada a sistema 181 | |
| Archivo de texto 10, 181, 183, 184, 185, 186, | default 6, 15, 18, 102, 301 | long 6, 13, 26, 28, 152, 157, 189, 250, 253 | |
| 190, 295, 298 | Depuración 7, 9, 24 | • | |
| Archivos de acceso directo 189, 190, 191 | Dijkstra, Edsger 5, 17, 24 | Macros 73, 182, 189, 294, 298, 300, 301 | |
| Arreglos 30, 41, 91, 92, 94, 96, 98, 99, 100, 101, | Diseño 2, 3, 5, 6 | main()11, 12, 14, 19, 97, 154 | |
| 103, 104, 126, 129, 132, 134, 136, 150, 152, 156, | del algoritmo 7, 8, 24 | make 292, 298, 300, 301, 302 | |
| 159, 180, 222, 269, 273, 274, 275, 276 | Documentación 7, 10, 11, 24 | makefile 298, 299, 300, 301, 302 | |
| lineales 90, 91, 96, 98, 103, 129, 152, 156, 159, 194 | double 6, 13, 19, 26, 27, 28, 295 | Manipulación de archivos 181, 182, 183, 188 | |
| multidimensionales 90, 94, 100, 103 | else 6, 14, 20, 21, 23 | 216, 222 | |
| ASCII 13, 27, 75, 181, 189, 194, | Enlace 9, 292, 297, 298, 300, 301, 302 | Máquina diferencial de Babbage 2 | |
| auto 6 | Enlazador 30, 297 | Matrices 90, 103, 126, 136, 152, 159, 285 | |
| Böhm, Corrado 5 | enum 6, 102, 173, 209, 280 | Memoria 3, 10, 13, 26, 28, 31, 32, 39, 40, 41, 65 67, 71, 75, 98, 104, 152, 154, 156, 159, 182, 184 | |
| break 6, 15, 17, 18, 102, 175 | Errores en tiempo de ejecución 188 | 186, 188, 250, 251, 253, 264, 266, 274 | |
| | Estructura | caché 29, 74 | |
| buffer 40, 153, 181, 182, 183, 184, 188, 194, 278 | estática 90, 91, 104 | dinámica 37, 91, 265, 267, 268, 269, 270 | |
| Búsqueda 92, 93, 74, 127, 134, 222 | homogénea 90, 104, 157 | 271, 272, 273, 275, 276 | |
| binaria 126, 129, 130, 132, 136, 217, 220 secuencial 129, 130, 131, 132, 136, 147, 220 | lineal de acceso directo 90 | principal 30, 66, 69, 70, 74, 95, 96, 97, 101 | |
| C 4, 5, 6, 10, 12, 15, 19, 20, 21, 22, 23, 24 | Estructuras de control 5, 20, 24, 91 | 155, 180, 193, 194, 220, 221, 222, 275, 276 RAM 70, 180 | |
| Cadenas de caracteres 12, 26, 41, 68, 89, 100, | Expresión 14, 15, 17, 21, 31, 33, 34 | Secundaria 70, 180, 220, 221, 222 | |
| 101, 103, 104, 296 | extern 6, 29, 30 | Métodos | |
| case 6, 15, 18, 21, 23, 102, 103 | Fibonacci 248 | de búsqueda 126, 129, 222 | |
| Castear 272 | Fortran 4 | de ordenamiento 126, 132, 136, 222 | |
| char 6, 13, 19, 26, 27, 28, 35, 36, 91, 99, 100, 101 | float 6, 10, 11, 12, 13, 26, 27, 28, 96, 97, 150, | Mezcla 134, 135, 191, 192, 193, 194 | |
| Cierre de un archivo 183, 188 | 151, 303 | de archivos 222 | |
| Clave | for 6, 15, 17, 21, 92, 94 | de arreglos 34, 136 | |
| candidata 218 | Fuga de memoria 265 | Modificación 191, 192 | |
| primaria 218, 219, 220, 221 | Funciones 2, 10, 11, 12, 14, 17, 18, 19, 20, 22, 23, | Modularización 5, 20, 58, 59, 60, 73, 74 | |
| secundaria 218, 221 | 183, 184, 188 | Objeto 7, 9, 30, 129, 188, 216, 275, 297, 298 | |
| Claves 216, 217, 218, 220, 222 | Función scanf() 39, 40, 41 | 299, 301 | |
| Cobol 4, 24 | Garbage collector 265 | externo 292 | |
| Codificación 7, 8, 9, 13, 24, 27, 28, 121 | goto 6, 17 | Ocurrencia 101, 141, 294, 301 | |
| Código fuente 7, 10, 11, 275, 292, 298 | Identificador 10, 31, 62, 218, 293, 294, 295 | Operadores | |
| Cohesión 59, 74, 159 | if 6, 14, 20, 34,35, 130 | aritméticos 32, 33, 42 | |
| Compilación 7, 9, 10, 11, 24, 292, 293, 294, 295, | Índices 111, 216, 218, 219, 220, 221, 222, 273, 276 | lógicos 34 | |
| 296, 297, 298, 299, 300, 301, 302 | primarios 221 | relacionales 34, 35, 42 | |
| Compilador 9, 10, 11, 12, 18, 19, 292, 293, 294, | secundarios 221 | Ordenación 137 | |
| 297, 298, 299, 301, 302 | y archivos 219 | por burbujeo 126, 132, 133, 136, 139, 144 | |
| Complejidad computacional 126 | inlining 73 | por inserción 133, 134 | |
| const 6, 12, 20, 22, 29, 93, 99, 158, 183, 184, 185 | Instrucciones 2, 3, 4, 5, 7, 12, 20, 24, 72, 74, 180 | por selección 133, 141 | |
| Contador 15, 31, 32, 34, 145 | int 6, 13, 26, 27, 28, 30 | Parámetros de funciones 104, 152, 186 | |

Índice analítico 309

Pasaje

por nombre 65

por referencia 65, 66, 67, 104, 152, 154, 159 por valor 65, 66, 67, 79

Pascal 4, 5, 6, 10, 12, 15, 19, 20, 21, 22, 23, 24

Persistencia 70, 180, 193

Preprocesador 11, 12, 18, 37, 73, 302

Preprocesamiento 292, 294, 296, 300, 301, 302

Programación

estructurada 1, 4, 5, 6, 8, 14, 17, 20, 24, 99, 130, 159

modular 6, 8

Programa ejecutable 9, 14, 30, 301, 302

Pseudocódigo 31

Punteros 31, 32, 37, 39, 66, 67, 98, 154, 182, 265, 267, 268, 270, 272, 273, 274, 276

a funciones 275

sin tipo 271

read() 41, 188

readln() 23, 41

Recolector de basura 265

Recursividad 5, 248, 252, 253

register 6, 30

Registro 30, 35, 150, 151, 153, 154, 155, 156, 157, 158, 159, 181, 187, 188, 189, 190, 191, 192, 194, 216, 217, 219, 220, 221, 222

Registros jerárquicos 154, 155

Reglas de inferencia 300, 301, 302

restrict 6

return 6, 17, 18, 38

Ritchie, Dennis 6

scanf() 19, 37, 39, 40, 41, 121, 165, 185, 298

Secuencial 17, 129, 130, 131, 132, 134, 136, 181, 188, 216, 218, 219, 220, 222, 273

Secuenciales 5, 14, 20, 24, 220

Selección 14, 20, 21, 34, 126, 133, 136, 141, 218

Selectivas 5, 14, 20, 24

Sentencias 3, 4, 5, 12, 14, 17, 31, 127, 267, 293, 294

short 6, 13, 26, 28

signed 6, 13, 26, 28

sizeof 6, 37, 268, 269, 270, 271, 273

Software

de aplicación 3

del sistema 3

stack overflow 72, 252

static 6, 30

struct 6, 150, 151, 152, 154, 155, 156, 157, 159, 168, 173

Subprogramas 6, 8, 24, 58, 74, 96

switch 6, 14, 15, 17, 18, 19, 21, 102, 175

system call 181

Tablas 41, 156, 157, 159, 180, 217

Tipados 12, 26, 265, 276

Tipos 12, 13, 19, 26, 27, 28, 30, 32, 37, 41, 91, 92

typedef 6, 91, 102, 150, 151, 152, 154, 155, 156, 157

Unión 136, 155, 156, 191, 193

Uniones 155, 156

Unix 302

unsigned 6, 13, 26, 27, 28, 35, 36, 50, 52

Variable dinámica 265

Variables 10, 12, 13, 19, 20, 23, 30, 32, 42, 62, 63, 64, 65, 66, 67, 69, 70, 71, 74, 75, 90, 91

estáticas 265, 267, 268

Vectores 89, 90, 99, 100, 103, 136

Verificación 7, 9, 24, 58

void 6, 11, 17, 18, 20, 61

volatile 6, 29

while 15, 16, 17, 18, 19, 21, 22, 127, 131

Wirth, Niklaus 6