EL LENGUAJE DE PROGRAMACIÓN SCHEME

En cualquier lenguaje tenemos palabras que se combinan siguiendo ciertas reglas para formar frases con significado. A su vez, estas palabras se forman uniendo las letras de un abecedario. Scheme, como lenguaje de programación, utiliza de manera análoga a las palabras los denominados símbolos y éstos se forman uniendo las letras del alfabeto (sin distinguir mayúsculas de minúsculas), los dígitos del 0 al 9 y cualquier otro carácter que aparezca en el teclado salvo:

ya que tienen un significado especial, similar al que tienen los signos de puntuación. Los caracteres:

caracteres.

+ -

también son especiales y no deben aparecer en primer lugar en un símbolo. Los números no se consideran símbolos en Scheme.

Un símbolo que es usado para representar un valor se denomina *variable*. El intérprete determinará el significado de cada variable; los números tienen su valor usual.

Siguiendo la analogía con los lenguajes el equivalente en Scheme a las frases son las expresiones, que pueden consistir en un símbolo, un número o una lista, es decir, un paréntesis izquierdo, seguido de expresiones separadas por espacios en blanco, y para terminar un paréntesis derecho. La primera de dichas expresiones debe evaluar a un procedimiento, evaluándose las restantes como los argumentos del mismo.

Notación

En lo que sigue utilizaremos la siguiente notación al escribir las expresiones:

```
(procedimiento expresion_1 \dots expresion_k)
```

es decir, el nombre del procedimiento aparecerá en negrita y los argumentos en itálica. Además tendremos en cuenta que si el nombre de un argumento es el nombre de un "tipo" (ver el apartado "PREDICADOS DE TIPO"), entonces el argumento debe ser del tipo nombrado . Usaremos el siguiente convenio:

Utilizaremos los corchetes para denotar *expresiones* opcionales y los puntos suspensivos para denotar varias ocurrencias.

```
(procedimiento obj_1 \dots obj_k) Indica que procedimiento es de aridad variable (procedimiento obj_1 \ [obj_2]) Indica que procedimiento tiene dos argumentos y el segundo es opcional
```

A continuación enumeraremos las expresiones más usuales seguidas de su valor.

PREDICADOS DE TIPO

(symbol? obj)	Si obj es de tipo "símbolo" entonces #t; e.o.c. #f.
(procedure? obj)	Si obj es de tipo "procedimiento" entonces #t; e.o.c. #f.
$(\mathtt{number?}\ \mathit{obj})$	Si obj es de tipo "número" entonces #t; e.o.c. #f.
(pair? obj)	Si obj es de tipo "par punteado" entonces #t; e.o.c. #f.
(null? obj)	Si obj es la "lista vacía" entonces #t; e.o.c. #f.
(boolean? obj)	Si obj es uno de los valores de verdad (o booleanos), #t o #f, entonces #t; e.o.c. #f.
(vector? obj)	Si obj es de tipo "vector" entonces #t; e.o.c. #f.
(char? obj)	Si obj es de tipo "carácter" entonces #t; e.o.c. #f.
(string? obj)	Si obj es de tipo "cadena" entonces #t; e.o.c. #f.

Ningún objeto verifica más de uno de los predicados anteriores; otro predicado útil es:

(list? obj) Si obj es de tipo "lista" entonces #t; e.o.c. #f.

PREDICADOS DE IGUALDAD

$(=z_1 [z_2 \ldots z_k])$	Igualdad numérica entre los argumentos.
(eq? $obj_1 obj_2$)	Igualdad simbólica.
(eqv? $obj_1 \ obj_2$)	Igualdad numérico-simbólica.
(equal? $obj_1 \ obj_2$)	Igualdad de valores.

VARIABLES Y LITERALES

expresion	Valor de expresion.
(define $simbolo\ obj$)	Le asigna a <i>simbolo</i> el valor de <i>obj</i> .
$(ext{quote } obj) \equiv obj$	obj.

Los números, caracteres, cadenas y valores de verdad (o booleanos), evalúan a si mismos por lo que no necesitan quote.

```
(1et (Todos los simbolo_i deben ser distintos). Evalúa ([(simbolo_1 \ obj_1) cada obj_j, en un entorno local, asigna a cada simbolo_s el valor de obj_s y a continuación evalúa de forma consecutiva ex_1 \dots ex_r, devolviendo el valor de la última.
```

 $(let* ([(simbolo_1 \ obj_1) \\ \vdots \\ (simbolo_k \ obj_k)]) \\ ex_1 \ [ex_2 \dots ex_r])$

En un entorno local, asigna, de manera secuencial, a cada $simbolo_s$ el valor de obj_s y a continuación evalúa de forma consecutiva $ex_1 \dots ex_r$, devolviendo el valor de la última.

(letrec $variables \ cuerpo$)

Similar a let, pero permite hacer definiciones de procedimientos recursivos.

(set! simbolo expresion)

Asigna el valor de expresion a simbolo, que ya debe tener asignado algún valor. Devuelve un valor no específico.

EXPRESIONES LAMBDA

(lambda argumentos cuerpo) Devuelve un procedimiento.

argumentos puede ser:

 $(simbolo_1 ... simbolo_k)$ Lista de símbolos (todos distintos) que representan

a cada argumento de la función, la cual será, por

tanto, de aridad la longitud de dicha lista.

variable Símbolo que representa a una lista con los argu-

mentos. Por tanto será de aridad variable.

 $(simb_1 \dots simb_k \ . \ variable)$ Los primeros k argumentos se guardan en las va-

riables $simb_1$ a $simb_k$. El resto de argumentos se guardan en una lista en variable. El procedimiento

es, por tanto, de aridad al menos k.

cuerpo: Sucesión de expresiones que describen la función.

```
(define (simb\ simb_1 \ldots simb_k) Equivalente a
     cuerpo)
                                         (define simb
                                             (lambda (simb_1 \dots simb_k)
                                                cuerpo))
(define (simbolo . variable)
                                    Equivalente a
     cuerpo)
                                         (define simbolo
                                             (lambda variable
                                                cuerpo))
(define (simb\ s_1 \ldots s_k \ .\ var))
                                    Equivalente a
     cuerpo)
                                         (define simb
                                             (lambda (s_1 \ldots s_k \cdot var)
                                                cuerpo))
```

Abstracción de procedimientos

(apply $proc\ ex_1\ [ex_2\ \dots\ ex_k]$) $(ex_k\ una\ lista)$, aplica $proc\ con\ argumentos\ ex_1$ $\dots\ ex_{k-1}\ y$ los elementos de ex_k .

(map $proc \ l_1 \ [l_2 \dots l_k]$) Aplica proc a cad de una lista tod

Aplica proc a cada elemento de l_1 ; si existe más de una lista, todas han de tener la misma longitud y aplica proc tomando como argumentos un elemento de cada lista, devuelve la lista de

los resultados.

(for-each $proc \ l_1 \ [l_2 \ \dots \ l_k]$)

 $(\gcd [n_1 \ldots n_k])$

Aplica proc a cada elemento de l_1 ; si existe más de una lista, todas han de tener la misma longitud y aplica proc tomando como argumentos un elemento de cada lista, devuelve un valor no específico.

Procedimientos numéricos

 $(+ [z_1 \ldots z_k])$ Suma de los argumentos; sin argumentos, 0. $(-z_1 [z_2 ... z_k])$ Resta de los argumentos, asociando por la izquierda; con un solo argumento, $-z_1$. $(*[z_1 \ldots z_k])$ Producto de los argumentos; sin argumentos, 1. $(/ z_1 [z_2 \ldots z_k])$ División de los argumentos asociando por la izquierda; con un solo argumento, 1/z. Raíz cuadrada principal de z (si z es real, la raíz cua-(sqrt z)drada positiva). (abs x)Valor absoluto de x. $(\sin z)$ Seno de z. $(\cos z)$ Coseno de z. $(\tan z)$ Tangente de z. (asin z)Arcoseno de z. (acos z)Arcocoseno de z. (atan z)Arcotangente de z. $(\max x_1 [x_2 \dots x_k])$ Máximo entre los argumentos. $(\min x_1 [x_2 \dots x_k])$ Mínimo entre los argumentos. (quotient $n_1 n_2$) $(n_2 \text{ distinto de cero}), \text{ cociente de } n_1 \text{ entre } n_2.$ (remainder $n_1 n_2$) $(n_2 \text{ distinto de cero})$, resto de n_1 entre n_2 . La potencia $z_1^{z_2}$ (con $0^0 = 1$). (expt $z_1 z_2$) $(\exp z)$ La potencia e^z . $(\log z)$ Logaritmo en base \mathbf{e} de z.

gumentos, 0.

Máximo común divisor entre los argumentos; sin ar-

(lcm $[n_1 \dots n_k]$) Mínimo común múltiplo entre los argumentos; sin ar-

gumentos, 1.

(floor x) Mayor entero menor o igual que x.

(ceiling x) Menor entero mayor o igual que x.

(truncate x) Parte entera de x.

(round x) Entero más cercano a x, en caso de equidistancia nú-

mero entero par más cercano.

(exact->inexact z) El número inexacto numéricamente más cercano a z.

(inexact->exact z) El número exacto numéricamente más cercano a z.

Predicados numéricos

(complex? obj) Si obj es un número complejo entonces #t; e.o.c. #f.

(real? obj) Si obj es un número real entonces #t; e.o.c. #f.

(rational? obj) Si obj es un número racional entonces #t; e.o.c. #f.

(exact? z) Si z es exacto, entonces #t; e.o.c #f.

(inexact? z) Si z es inexacto, entonces #t; e.o.c #f.

(integer? obj) Si obj es un número entero entonces #t; e.o.c. #f.

(even? n) Si n es par entonces #t; e.o.c. #f.

(odd? n) Si n es impar entonces #t; e.o.c. #f.

(zero? z) Si z es el cero entonces #t; e.o.c. #f.

(positive? x) Si x es mayor estricto que cero entonces #t; e.o.c. #f.

(negative? x) Si x es menor estricto que cero entonces #t; e.o.c. #f.

RELACIONES NUMÉRICAS

 $(> x_1 [x_2 ... x_k])$ Los argumentos están en orden decreciente.

 $(\langle x_1 | [x_2 \dots x_k])$ Los argumentos están en orden creciente.

 $(>= x_1 [x_2 ... x_k])$ Los argumentos están en orden no creciente.

 $(<= x_1 [x_2 ... x_k])$ Los argumentos están en orden no decreciente.

PARES

(cons $obj_1 \ obj_2$) El par cuyo car es obj_1 y cuyo cdr es obj_2 .

(car par) Primer elemento de par.

(cdr par) Segundo elemento de par.

PROCEDIMIENTOS SOBRE LISTAS

(cons obj lista) Lista que resulta al incluir obj como primer ele-

mento de lista.

(list $[obj_1 ... obj_k]$) La lista de los argumentos; sin argumentos la

lista vacía.

(car *lista*) Primer elemento de *lista*.

(cdr *lista*) Lista que resulta al quitarle el primer elemento

a lista.

 $(caar \ lista)$ $(cadr \ lista)$

E Composiciones de car y cdr.

(cdddar *lista*)
(cddddr *lista*)

(append $[lista_1 ... lista_k]$) Lista que resulta al unir los argumentos; sin ar-

gumentos, la lista vacía.

(reverse *lista*) Una lista con los mismos elementos que *lista*,

pero dispuestos en orden inverso.

(length lista) Longitud de lista.

(list-ref lista k) Elemento de lista que ocupa la k-ésima posi-

ción.

(list-tail lista k) Sublista de lista obtenida eliminando los k pri-

meros elementos.

(set-car! lista obj) Almacena obj como el car de lista y devuelve

un valor no específico.

(set-cdr! lista obj) Hace que el cdr de lista apunte a obj y devuelve

un valor no específico.

PREDICADOS DE PERTENENCIA

Teniendo en cuenta que una sublista de una lista se obtiene por aplicaciones sucesivas de cdr.

(memq obj lista) Primera sublista de lista cuyo primer elemento es

igual que obj, comparando con eq?; e.o.c. #f.

(memv obj lista) Primera sublista de lista cuyo primer elemento es

igual que *obj*, comparando con eqv?; e.o.c. #f.

(member obj lista) Primera sublista de lista cuyo primer elemento es

igual que obj comparando con equal?; e.o.c. #f.

(assq obj lista-par) Primer elemento de lista-par (una lista de pares

punteados) cuyo primer elemento es igual que obj,

comparando con eq?; e.o.c. #f.

(assv obj lista-par) Primer elemento de lista-par (una lista de pares

punteados) cuyo primer elemento es igual que obj,

comparando con eqv?; e.o.c. #f.

(assoc obj lista-par) Primer elemento de lista-par (una lista de pares

punteados) cuyo primer elemento es igual que obj,

comparando con equal?; e.o.c. #f.

EXPRESIONES CONDICIONALES

(if test
consecuencia
[alternativa])

Si test tiene como valor #f entonces alternativa (si no existe alternativa entonces un valor no específico), e.o.c. consecuencia.

(cond $(test_1 \ [expresiones_1])$ \vdots $(test_k \ [expresiones_k])$ $[(else \ [expresiones_{k+1}])])$

Evalúa $test_1 ext{...} test_k$ sucesivamente hasta encontrar el primer $test_i$ que no tenga como valor #f, en cuyo caso evalúa en orden las $expresiones_i$ devolviendo el valor de la última (si no existen devuelve el valor de dicho $test_i$). Si todo $test_i$ tiene como valor #f y existe la cláusula else, evalúa en orden $expresiones_{k+1}$ devolviendo el valor de la última; si no existen o no existe cláusula else, devuelve un valor no específico.

(case clave(($datos_1$) $expresiones_1$) \vdots (($datos_k$) $expresiones_k$) [(else $expresiones_{k+1}$)])

Evalúa clave y compara el resultado obtenido con cada uno de los $datos_i$, sucesivamente. Si encuentra alguno que es igual (comparando con eqv?) evalúa en orden $expresiones_i$ devolviendo el valor de la última. Si el valor de clave es distinto a todos los $datos_i$ y existe la cláusula else, evalúa en orden $expresiones_{k+1}$ devolviendo el valor de la última; si no existe cláusula else, devuelve un valor no específico.

OPERADORES LÓGICOS

(not obj) Si obj tiene como valor #f entonces #t; e.o.c. #f.

(or $[obj_1 \dots obj_k]$) Evalúa $obj_1 \dots obj_k$ sucesivamente hasta el primero que no tenga como valor #f y devuelve su valor, e.o.c. #f; sin argumentos, #f.

(and $[obj_1 \dots obj_k]$)

Evalúa $obj_1 \dots obj_k$ sucesivamente hasta el primero que tenga como valor #f, e.o.c. el valor de obj_k ; sin argumentos, #t.

ITERACIONES

Cada $simbolo_i$ recibe el valor de obj_i . En cada iteración del bucle se evalúa test:

- si es #f se evalúan expresion₁ ... expresion_s sucesivamente y se actualizan los valores de cada simbolo_i según paso_i (cuando existen). Comienza una nueva iteración.
- si no, se evalúan $ex_1 ext{...} ex_r$ sucesivamente devolviendo el valor de la última. Termina el bucle.

PROCEDIMIENTOS SOBRE VECTORES

$(\mathtt{make-vector}\ k\ [obj])$	Construye un vector con k elementos iguales a obj , si no existe obj el contenido del vector es indeterminado.
(vector $[obj_1 \dots obj_k]$)	Construye un vector con k elementos, cada uno de los cuales es obj_i .
(vector-ref $vector k$)	Elemento de $vector$ que ocupa la posición k -ésima.
(vector-length vector)	Número de elementos de <i>vector</i> .
(vector->list vector)	Lista con los elementos de <i>vector</i> .
(list->vector $lista$)	Vector con los elementos de <i>lista</i> .
(vector-set! vector k obj)	Almacena obj en el k -ésimo elemento de $vector$, devuelve un valor no específico.
(vector-fill! vector obj)	Cambia cada elemento de <i>vector</i> por <i>obj</i> . Devuelve un valor no específico.

PROCEDIMIENTOS SOBRE CARACTERES

(char->integer caracter)Código ASCII de caracter.(integer->char n)Carácter con código ASCII n.(char<? $cter_1$ [$cter_2$... $cter_k$])Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con <.</th>

(char<=? $cter_1$ [$cter_2$ $cter_k$])	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con $<=$.
(char>? $cter_1 [cter_2 cter_k]$)	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con $>$.
(char>=? $cter_1 [cter_2 cter_k]$)	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con $>=$.
(char=? $cter_1 [cter_2 cter_k]$)	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con =.
(char-ci <math cter_1 [cter_2 \dots cter_k])	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con $<$, sin distinguir mayúsculas de minúsculas.
(char-ci<=? $cter_1$ [$cter_2$ $cter_k$])	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con $<=$, sin distinguir mayúsculas de minúsculas.
(char-ci>? $cter_1 [cter_2 cter_k]$)	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con $>$, sin distinguir mayúsculas de minúsculas.
(char-ci>=? $cter_1 [cter_2 cter_k]$)	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con $>=$, sin distinguir mayúsculas de minúsculas.
(char-ci=? $cter_1$ [$cter_2$ $cter_k$])	Comparación de los valores numéricos de $cter_i$ con =, sin distinguir mayúsculas de minúsculas.
(char-upcase caracter)	Si caracter es minúscula devuelve el mismo en mayúscula; devuelve caracter e.o.c.
(char-downcase caracter)	Si caracter es mayúscula devuelve el mismo en minúscula; devuelve caracter e.o.c.
(char-upper-case? obj)	Si obj es de tipo "carácter mayúscula", entonces #t; e.o.c. #f.
(char-lower-case? obj)	Si obj es de tipo "carácter minúscula", entonces #t; e.o.c. #f.
(char-alphabetic? obj)	Si obj es de tipo "carácter alfabético", entonces #t; e.o.c. #f.
(char-numeric? obj)	Si obj es de tipo "carácter numérico", entonces #t; e.o.c. #f.
(char-whitespace? obj)	Si <i>obj</i> es de tipo "carácter de espacio en blanco" (espacio, tabulación, salto de línea, retorno de carro), entonces #t; e.o.c. #f.

PROCEDIMIENTOS SOBRE CADENAS

(string-length cadena) Número de caracteres de cadena.

(make-string k [caracter])	Construye una cadena con k caracteres iguales a $caracter$, si no existe $caracter$ el contenido de la cadena es indeterminado.
(string $[cter_1 \dots cter_k]$)	Construye una cadena de k caracteres, cada uno de los cuales es $cter_i$.
(string-ref cadena k)	Carácter de $cadena$ que ocupa la posición k -ésima.
(string-set! cadena k cter)	Almacena $cter$ como elemento k -ésimo de $cadena$ y devuelve un valor no específico.
(substring $cadena \ k_1 \ k_2$)	Trozo de $cadena$ entre las posiciones k_1 y k_2 , la primera incluida.
$(\texttt{string-append} \; [\mathit{cad}_1 \; \ldots \; \mathit{cad}_k])$	Concatenación de las cadenas cad_i , sin argumentos la cadena vacía.
(string->list cadena)	Lista con los caracteres de cadena.
(list->string lista)	Cadena con los caracteres de <i>lista</i> (todos sus elementos han de ser caracteres).
(string-copy cadena)	Una nueva cadena, copia exacta de $cade$ - na .
(string-fill! cadena cter)	Cambia cada elemento de <i>cadena</i> por el carácter <i>cter</i> . Devuelve un valor no específico.
(string <math cad_1 [cad_2 \dots cad_k])	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char<.
(string<=? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char<=.
(string>? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char>.
(string>=? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char>=.
(string=? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char=.
(string-ci $<$? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char-ci<.
(string-ci \leq =? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char-ci<=.
(string-ci>? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char-ci>.
(string-ci>=? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char-ci>=.
(string-ci=? $cad_1 [cad_2 \dots cad_k]$)	Comparación de cad_i con la extensión lexicográfica de char-ci=.

PROCEDIMIENTOS DE ENTRADA Y SALIDA

(input-port? obj) (output-port? obj)		ve # \mathbf{t} si obj es un puerto de entrada o respectivamente; en caso contrario de- # \mathbf{f} .
<pre>(current-input-port) (current-output-port)</pre>	fecto (i	ve el puerto de entrada o salida por de- nicialmente el teclado y el monitor, res- mente).
(open-input-file fichero)		ve un puerto capaz de proporcionar cas del <i>fichero</i> , que debe existir.
(open-output-file fichero)	en fiche	ve un puerto capaz de escribir caracteres ero, que es creado al evaluar la expresión anto, inicialmente no debe existir.
(call-with-input-file fichero (call-with-output-file fichero	_	Evalúan el procedimiento <i>proc</i> con un argumento: el puerto obtenido al abrir <i>fichero</i> para entrada o salida, respectivamente.
<pre>(with-input-from-file fichero (with-output-to-file fichero p</pre>		Se crea un puerto de entrada o salida conectado a <i>fichero</i> , convirtiéndose dicho puerto en el puerto por defecto. A continuación, se evalúa <i>proc</i> sin argumentos.
(eof-object? obj)		ve # t si obj es un dato de tipo $final\ de$ y # f en caso contrario.
(read [puerto])	puede el puer Al llega	ve el siguiente objeto de Scheme que se obtener del <i>puerto</i> de entrada dado (o to de entrada por defecto, si se omite). La al final del fichero conectado a <i>puerto</i> , ve un objeto de tipo <i>final de fichero</i> .
(read-char [puerto])	tener d de entr al final	ve el siguiente carácter que se puede ob- el <i>puerto</i> de entrada dado (o el puerto ada por defecto, si se omite). Al llegar del fichero conectado a <i>puerto</i> , devuelve eto de tipo <i>final de fichero</i> .
(peek-char [puerto])	puede el puer sin act siguient	ve el siguiente objeto de Scheme que se obtener del <i>puerto</i> de entrada dado (o to de entrada por defecto, si se omite), ualizar dicho <i>puerto</i> para que apunte al te carácter. Si no hay caracteres disponitivuelve un objeto de tipo <i>final de fichero</i> .
(newline $[puerto]$)		un objeto de tipo final de línea en puer- puerto de entrada por defecto, si éste se

omite). Devuelve un valor no específico.

(write obj [puerto])
Escribe una representación escrita de obj en puerto (o el puerto de entrada por defecto, si éste se omite). Las cadenas se escriben delimitadas por comillas y los caracteres con la notación #\. Devuelve un valor no específico.
(display obj [puerto])
Escribe una representación de obj en puerto (o el puerto de entrada por defecto, si éste se omite). Las cadenas se escriben sin estar delimitadas por comillas y los caracteres sin la notación

Nota: Write se usa para producir salida legible por el ordenador, mientras que display se usa para producir salida legible por una persona.

(write-char cter [puerto]) Escribe el carácter cter (sin usar la notación

#\) en puerto (o en el puerto de entrada por defecto, si éste se omite). Devuelve un valor no

#\. Devuelve un valor no específico.

específico.

PROCEDIMIENTOS DE LA LIBRERÍA GRÁFICA

Para utilizar la librería gráfica que se describe a continuación, es necesario cargarla mediante la siguiente orden:

(require-library "graphics.ss" "graphics").

(open-graphics) Inicializa las rutinas de la librería gráfica. Debe

ser utilizada antes que ningún otro procedimien-

to de la misma.

(close-graphics) Cierra todas las ventanas. Hasta que no vuelva

a utilizarse open-graphics no funcionará nin-

guna rutina gráfica

(open-viewport cad n1 n2) Crea una ventana nueva, con nombre cad, de n1

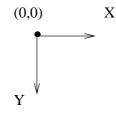
pixels de anchura y n2 pixels de altura. Devuel-

ve un objeto de tipo ventana.

(close-viewport ventana) Borra la ventana indicada de la pantalla, impi-

diendo su uso posterior.

Un objeto de tipo posicion es la localización de un pixel en un objeto de tipo ventana. El pixel situado en la esquina superior izquierda es el de coordenadas (0,0) y la orientación del eje de coordenadas viene representada en el siguiente dibujo:



(make-posn $n1$ $n2$)	Devuelve el objeto de tipo $posicion$ de coordenadas $n1$ y $n2$.
(posn-x posicion) (posn-y posicion)	Devuelve las coordenadas X e Y , respectivamente, de $posicion$.
(posn? obj)	Devuelve #t si obj es un objeto de tipo posicion; en caso contrario devuelve #f.

Un color puede representarse de dos formas distintas: como una cadena (con el nombre del mismo, p.e. "red") o como un objeto de tipo rgb. Cualquiera de los procedimientos que toma color como argumento acepta cualquiera de las representaciones.

(make-rgb rojo verde azul)	Dados tres números reales de 0 (oscuro) a 1 (claro) devuelve un objeto de tipo rgb .
$(\operatorname{rgb-red}\ rgb)$ $(\operatorname{rgb-green}\ rgb)$ $(\operatorname{rgb-blue}\ rgb)$	Devuelve los valores de rojo, verde y azul, respectivamente, de rgb .
(rgb? obj)	Devuelve # \mathbf{t} si obj es un objeto de tipo rgb ; en caso contrario devuelve # \mathbf{f} .
<pre>((draw-viewport ventana) [colo ((clear-viewport ventana))</pre>	r]) Dada una <i>ventana</i> devuelve un procedimiento que colorea (resp. borra) el contenido completo de la misma utilizando <i>color</i> o negro, si se omite éste.
<pre>((draw-pixel ventana) posicion [color]) ((clear-pixel ventana) posicion)</pre>	Dada una <i>ventana</i> devuelve un procedimiento que dibuja (resp. borra) un pixel en la misma, en la <i>posicion</i> especificada utilizando <i>color</i> ; o negro, si se omite éste.
<pre>((draw-line ventana) posicion1 posicion2 [color]) ((clear-line ventana) posicion1 posicion2)</pre>	Dada una <i>ventana</i> devuelve un procedimiento que dibuja (resp. borra) una línea en la misma, conectando las posiciones especificadas utilizando <i>color</i> ; o negro, si se omite éste.
((draw-rectangle ventana) posicion altura anchura [color] ((clear-rectangle ventana) posicion altura anchura)	Dada una ventana devuelve un procedimiento que dibuja (resp. borra) el borde de un rectángulo en la misma, de altura y anchura dadas, siendo el vértice superior izquierdo el que ocupa la posicion especifi-

((draw-solid-rectangle ventana)
 posicion altura anchura [color])
((clear-solid-rectangle ventana)

posicion altura anchura)

Como el anterior, pero colorea toda la figura utilizando color; o negro, si se omite éste.

cada, utilizando *color*; o negro, si se omite

éste.

((draw-ellipse ventana) posicion altura anchura [color]) ((clear-ellipse ventana) posicion altura anchura)

Dada una ventana devuelve un procedimiento que dibuja (resp. borra) el borde de la elipse inscrita en el rectángulo de altura y anchura dadas, siendo el vértice superior izquierdo el que ocupa la posicion especificada, utilizando color; o negro, si se omite éste.

((draw-solid-ellipse ventana) posicion altura anchura [color]) ((clear-solid-ellipse ventana) posicion altura anchura)

Como el anterior, pero colorea toda la figura utilizando color; o negro, si se omite

((draw-polygon ventana) *l-posiciones posicion* [color]) Dada una ventana devuelve un procedimiento que dibuja (resp. borra) el borde de un polígono en la misma, siendo los vértices los elementos de l-posiciones y considerando posicion como el desplazamiento del mismo. Utilizando color: o negro, si se omite éste.

((clear-polygon ventana) *l-posiciones posicion*)

> Como el anterior, pero colorea toda la figura utilizando *color*; o negro, si se omite éste.

((draw-solid-polygon ventana) *l-posiciones posicion* [color]) ((clear-solid-polygon ventana)

((draw-string ventana) posicion cadena [color]) ((clear-string ventana)

posicion cadena)

l-posiciones posicion)

Dada una ventana devuelve un procedimiento que dibuja (resp. borra) una cadena en la misma, siendo el vértice inferior izquierdo el que ocupa la posicion especificada, utilizando color; o negro, si se omite éste.

((get-string-size ventana) cadena)

Dada una ventana devuelve un procedimiento que devuelve el tamaño de cadena como una lista de dos números, la anchura y la altura.

Otras funciones de interés

(load "nombre-fichero") Evalúa el contenido de nombre-fichero.

 $(trace [proc_1 \dots proc_k])$ Redefine $proc_1 \dots proc_k$. Estos nuevos procedimientos escriben los argumentos y salidas de cada llamada a los mismos. Devuelve la lista

 $(proc_1 \dots proc_k)$.

(untrace $[proc_1 \dots proc_r]$) Anula la anterior para cada $proc_i$. Devuelve la lista $(proc_1 \dots procr)$.

 $(error \ cadena \ [obj_1 \dots obj_k])$ Interrumpe al intérprete y devuelve un mensaje compuesto por cadena y una versión en forma de cadena de $obj_1 \dots obj_k$.

(begin $[ex_1 \dots ex_k]$) Evalúa de manera sucesiva $ex_1 \dots ex_k$ y devuelve el valor de ex_k ; sin argumentos devuelve un valor no específico.

 $\mathbf{C}_{\mathbf{C}}\mathbf{I}_{\mathsf{A}}$

$(\mathtt{random}\ k)$	Devuelve un número entero aleatorio entre 0 y $k-1$.
(exit)	Cierra una sesión con el intérprete de Scheme.