

Dos formas...

Para implementar árboles, existen por lo menos, dos mecanismos: representar los árboles con listas anidadas, o bien, representarlos con registros (o cualquier otra estructura como arreglos)

Evidentemente, la representación con listas no es óptima en cuanto a tiempo de ejecución, pero es didáctica y sirve como un buen primer ejercicio...

Dr. Salvador Godoy Calderón



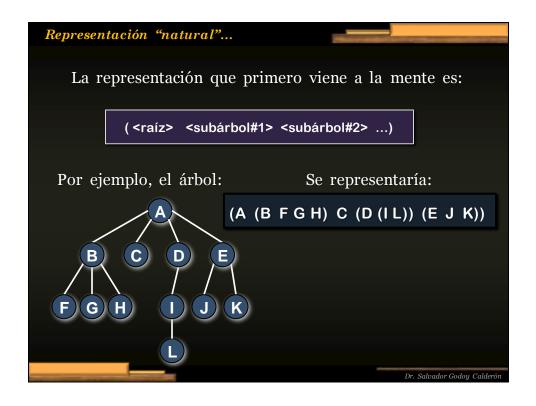
Primer paso...

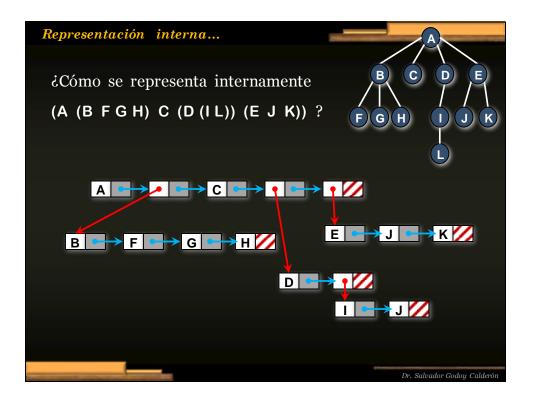
El primer paso es decidir la interpretación de las listas y de su anidamiento...

La primera forma que viene a la mente, por su simplicidad aparente es:

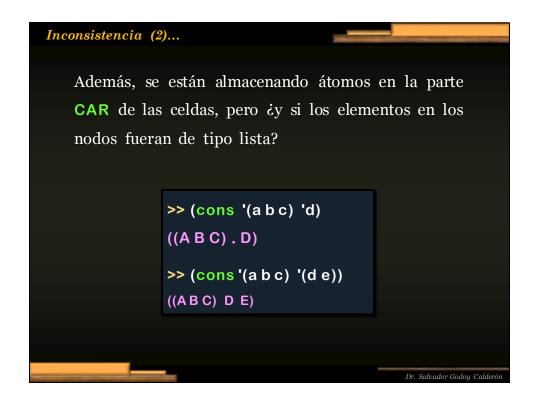
Representar cada *subárbol* como una lista propia en la que el primer elemento es la raíz y los restantes elementos son sus subárboles descendientes...

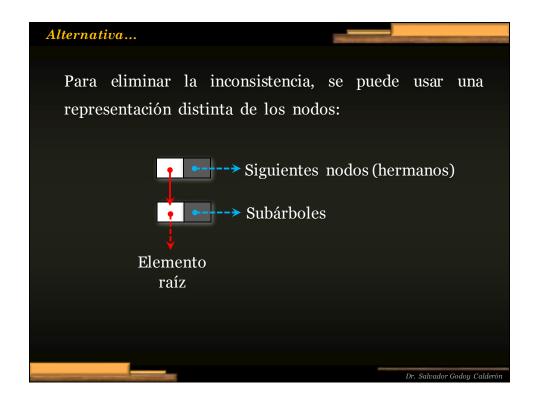
Dr. Salvador Godoy Calderón

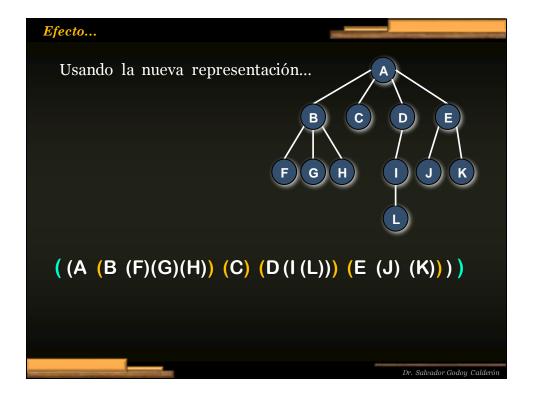


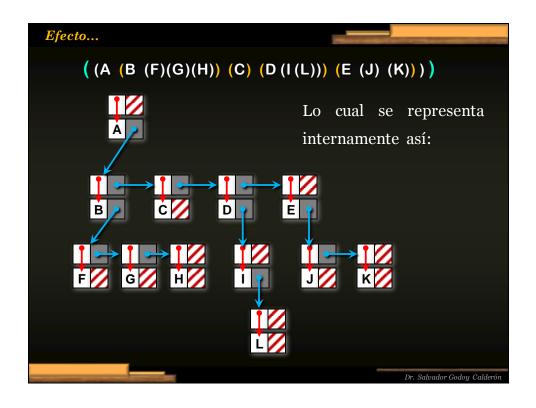


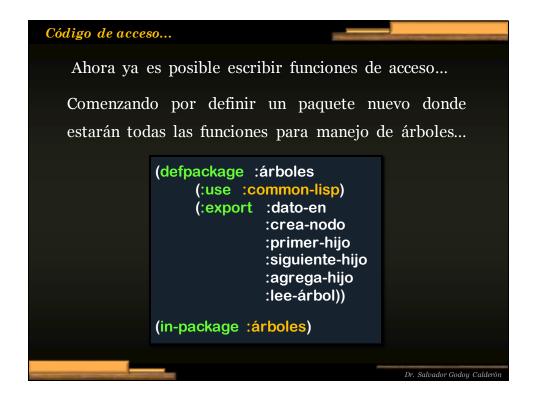




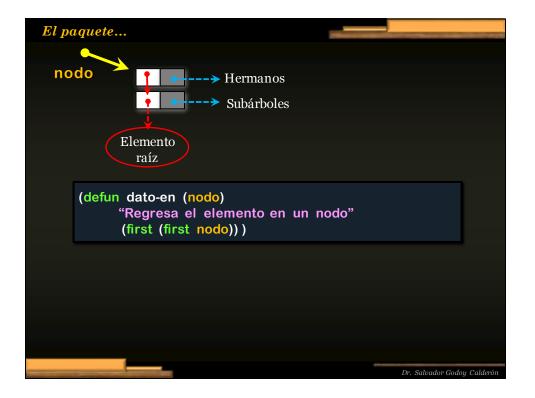












```
The second of th
```

```
El paquete...
 nodo
                         --> Hermanos
                          Subárboles
            Elemento
              raíz
       (defun dato-en (nodo)
             "Regresa el elemento en un nodo"
              (first (first nodo)))
       (defun primer-hijo (nodo)
             "Regresa el primer hijo de un nodo"
              (rest (first nodo)) )
       (defun siguiente-hijo (nodo)
             "Regresa el siguiente hijo de un nodo"
              (rest nodo) )
                                                        Dr. Salvador Godoy Calderór
```

```
El paquete...
 nodo
                         -> Hermanos
                         Subárboles
           Elemento
              raíz
(defun lee-árbol (nodo &optional (márgen 0))
      "Recorre e imprime un árbol completo"
       (when (not (null nodo))
           (format t "~&~v@T Dato: ~A" margen (dato-en nodo))
           (when (not (null (primer-hijo nodo)))
              (format t " Hijos: ~A"
                         (maplist #'(lambda (x) (dato-en x))
                                  (primer-hijo nodo)))
           (lee-árbol (primer-hijo nodo) (+ márgen 3))) )
                                                       Dr. Salvador Godoy Calderór
```

```
Una vez creado el paquete :árboles, para usarlo, se requiere cargarlo y usar el paquete...

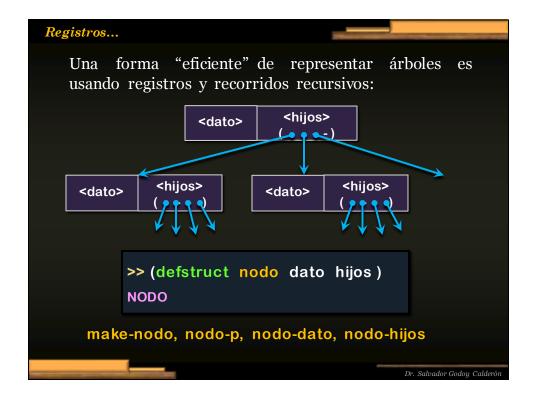
(load "árboles.lisp")
(use-package :árboles)

(defparameter *raíz* (crea-árbol 'A))

Gracias al use-package no es necesario escribir
(defparameter *raíz* (árboles:crea-árbol 'A))
```

```
(defun crea-árbol()
 (let((aux nil))
   (agrega-hijo *raíz* (crea-nodo 'B))
   (agrega-hijo *raíz* (crea-nodo 'C))
   (agrega-hijo *raíz* (crea-nodo 'D))
   (agrega-hijo *raíz* (crea-nodo 'E))
   (setq aux (first-child *raíz*))
   (agrega-hijo aux (crea-nodo 'F))
   (agrega-hijo aux (crea-nodo 'G))
   (agrega-hijo aux (crea-nodo 'H))
   (setq aux (siguiente-hijo (siguiente-hijo (primer-hijo *raíz*))))
   (agrega-hijo aux (crea-nodo 'I))
   (agrega-hijo (primer-hijo aux) (crea-nodo 'J))
   (setq aux (siguiente-hijo aux))
   (agrega-hijo aux (crea-nodo 'K))
   (agrega-hijo aux (crea-nodo 'L))))
                                                        Dr. Salvador Godoy Calderó
```





```
(defun crea-árbol-con-registros ()
 (let((aux nil))
   (agrega-hijo *raiz* 'B)
   (agrega-hijo *raiz* 'C)
   (agrega-hijo *raiz* 'D)
   (agrega-hijo *raiz* 'E)
   (setq aux (first (nodo-hijos *raiz*))))
   (agrega-hijo aux 'F)
   (agrega-hijo aux 'G)
   (agrega-hijo aux 'H)
   (setq aux (third (nodo-hijos *raiz*))))
   (agrega-hijo aux 'I)
   (agrega-hijo (first (nodo-hijos aux )) 'J)
   (setq aux (fourth (nodo-hijos *raiz*)))
   (agrega-hijo aux 'K)
   (agrega-hijo aux 'L)))
                                                         Dr. Salvador Godoy Calderói
```

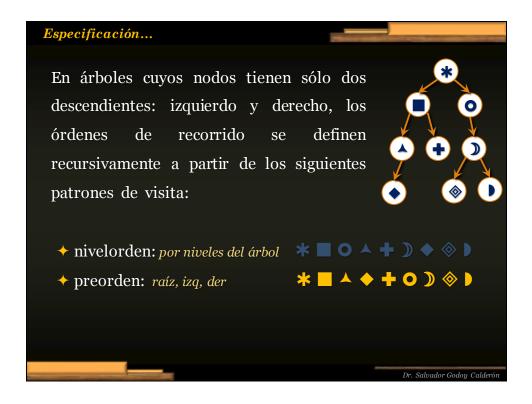
```
>> (construye-árbol)

#S(NODO
:DATO A
:HIJOS #S(NODO:DATO E:HIJOS(#S(NODO:DATO K:HIJOSNIL))
#S(NODO:DATO D:HIJOS(#S(NODO:DATO L:HIJOSNIL)))
#S(NODO:DATO D:HIJOS(#S(NODO:DATO L:HIJOSNIL)))
#S(NODO:DATO C:HIJOSNIL)
#S(NODO:DATO G:HIJOSNIL)
#S(NODO:DATO G:HIJOSNIL)
#S(NODO:DATO G:HIJOSNIL)
#S(NODO:DATO F:HIJOSNIL))
#S(NODO:DATO F:HIJOSNIL))))
```

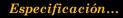




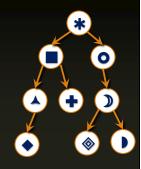








En árboles cuyos nodos tienen sólo dos descendientes: izquierdo y derecho, los órdenes de recorrido se definen recursivamente a partir de los siguientes patrones de visita:



- → nivelorden: por niveles del árbol * ○ △ →) ◆ ◆ ▶
- → preorden: raíz, izq, der
- → inorden: izq, raíz, der
- → postorden: izq, der, raíz



***** ■ ^ **+** O D **◊ ▶**

Dr. Salvador Godou Calderón

Forma...

Todos estos órdenes se definen para árboles binarios y, con excepción del *inorden*, los demás pueden generalizarse para árboles no binarios...

La razón de ello es que, al tener más de dos descendientes, en un árbol no binario, no queda claro en qué momento visitar la raíz durante un recorrido en *inorden*...

En *preorden* y *postorden* se visitan todos los descendientes después (*preorden*) o antes (*postorden*) de visitar la raíz...

Dr. Salvador Godoy Calderón

```
Todos iguales...
    (defun inorden (árbol)
       (cond
          ((null árbol) NIL)
          (T (print (inorden (árbol-izq árbol)))
             (print (árbol-raíz árbol))
             (print (inorden (árbol-der árbol))))))
    INORDEN
             (defun postorden (árbol)
                (cond
                   ((null árbol) NIL)
                   (T (print (postorden (árbol-izq árbol)))
                      (print (postorden (árbol-der árbol)))
                      (print (árbol-raíz árbol))))))
             POSTORDEN
                                                         Dr. Salvador Godoy Calderói
```

