

实验二

课堂练习(记录答案, 需要检查)

1. 分析以下函数或表达式的类型(先自己分析再程序验证):

```
fun all (your, base) =  
  case your of  
    0 => base  
  | _ => "are belong to us" :: all(your - 1, base)
```

```
fun funny (f, []) = 0  
| funny (f, x::xs) = f(x, funny(f, xs))
```

```
(fn x => (fn y => x)) "Hello, World!"
```

2. 参看ppt page 4-7的提示，用归纳法证明ins函数和isort函数的正确性

```
fun ins (x, [ ]) = [x]
  | ins (x, y::L) = case compare(x, y) of
                        GREATER => y::ins(x, L)
                        | _      => x::y::L
```

对任一整数 x 和有序整数序列 L ，函数 $\text{ins}(x, L)$ 计算结果为 x 和 L 中所有元素构成的一个有序序列。

$\text{isort} : \text{int list} \rightarrow \text{int list}$

(* REQUIRES true *)

(* ENSURES $\text{isort}(L)$ = a sorted perm of L *)

```
fun isort [ ] = [ ]
  | isort (x::L) = ins (x, isort L)
```

对所有整数序列 L ， $\text{isort } L$ 计算得到 L 中所有元素的一个有序排列。

insertion

$\text{ins} : \text{int} * \text{int list} \rightarrow \text{int list}$

$:: \text{ins}(x, L)$

proof outline

) = a sorted perm of $x::A$.

insertion sort

`isort : int list -> int list`

ion of L.

proof outline

3. 分析下面菲波拉契函数的时间复杂度 ($O(n)$)

```
fun fib n = if n<=2 then 1 else fib(n-1) + fib(n-2);
```

```
fun fibber (0: int) : int * int = (1, 1)
```

```
  | fibber (n: int) : int * int =
```

```
    let val (x: int, y: int) = fibber (n-1)
```

```
    in (y, x + y)
```

```
  end
```


上机实验目标

- 掌握list结构的ML编程方法和程序性能分析方法
- 掌握基于树结构的ML编程方法和程序性能分析方法

内容：

1. 编写函数reverse和reverse'，要求：
 - ① 函数类型均为：int list->int list，功能均为实现输出表参数的逆序输出；
 - ② 函数reverse不能借助任何帮助函数；函数reverse'可以借助帮助函数，时间复杂度为 $O(n)$ 。

2. 编写函数 `interleave: int list * int list -> int list`，该函数能实现两个 `int list` 数据的合并，且两个 `list` 中的元素在结果中交替出现，直至其中一个 `int list` 数据结束，而另一个 `int list` 数据中的剩余元素则直接附加至结果数据的尾部。如：

`interleave([2],[4]) = [2,4]`

`interleave([2,3],[4,5]) = [2,4,3,5]`

`interleave([2,3],[4,5,6,7,8,9]) = [2,4,3,5,6,7,8,9]`

`interleave([2,3],[]) = [2,3]`

3.编写函数listToTree: int list -> tree，将一个表转换成一棵平衡树。

提示：可调用split函数，split函数定义如下：

如果L非空，则存在L1, x, L2，满足：

split L = (L1, x, L2) 且

L = L1 @ x :: L2 且

length(L1)和length(L2)差值小于1。

4.编写函数`revT: tree -> tree`，对树进行反转，使`trav(revT t) = reverse(trav t)`。（`trav`为树的中序遍历函数）。假设输入参数为一棵平衡二叉树，验证程序的正确性，并分析该函数的执行性能（`work`和`span`）。

5. 编写函数 `binarySearch: tree * int -> bool`。当输出参数1为有序树时，如果树中包含值为参数2的节点，则返回 `true`；否则返回 `false`。要求：程序中请使用函数 `Int.compare`（系统提供），不要使用 `<`, `=`, `>`。

```
datatype order = GREATER | EQUAL | LESS
```

```
case Int.compare(x1, x2) of
```

```
    GREATER => (* x1 > x2 *)
```

```
  | EQUAL => (* x1 = x2 *)
```

```
  | LESS => (* x1 < x2 *)
```