

## Módulo Diccionario(*string*, $\sigma$ ) sobre Trie

El módulo Diccionario sobre Trie provee un diccionario en el que se puede definir, borrar, y encontrar una clave en tiempo lineal en relación a la longitud de la clave. Al estar implementado sobre la estructura Trie, no se provee un iterador sino que se utiliza el iterador del Módulo Conjunto Lineal para recorrer el conjunto de claves. Con este propósito, las claves definidas en el diccionario están almacenadas como conjunto en la estructura. Para describir la complejidad de las operaciones, llamaremos *copy*(*s*) al costo de copiar el elemento  $s \in \sigma$  (i.e., *copy* es una función de  $\sigma$  en  $\mathbb{N}$ ).

### Interfaz

**función** COPIAR(**in**  $s : \sigma$ )  $\rightarrow res : \sigma$  **se explica con:** DICCIONARIO( $\kappa, \sigma$ ) donde  $\kappa$  es STRING  
**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} s\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(\text{copy}(s))$   
**Descripción:** función de copia de  $\sigma$ 's  
  
**géneros:** diccTrie( $\kappa, \sigma$ ).

### Operaciones básicas de diccionario sobre Trie

VACÍO()  $\rightarrow res : \text{diccTrie}(\text{string}, \sigma)$   
**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{vacío}\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(1)$   
**Descripción:** genera un diccionario vacío.

DEFINIR(**in/out**  $d : \text{diccTrie}(\text{string}, \sigma)$ , **in**  $k : \text{string}$ , **in**  $s : \sigma$ )  $\rightarrow res : \text{bool}$   
**Pre**  $\equiv \{d =_{\text{obs}} d_0\}$   
**Post**  $\equiv \{d =_{\text{obs}} \text{definir}(k, s, d) \wedge res =_{\text{obs}} \text{def?}(k, d_0)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(|k| + \text{copy}(s))$   
**Descripción:** define la clave  $k$  con el significado  $s$  en el diccionario. Si la clave ya estaba definida y se sobrescribió el significado, devuelve *true*, y *false* si no estaba definida y se agregó una clave nueva.  
**Aliasing:**  $s$  se define por copia.

DEFINIDO?(**in**  $d : \text{diccTrie}(\text{string}, \sigma)$ , **in**  $k : \text{string}$ )  $\rightarrow res : \text{bool}$   
**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{def?}(k, d)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(|k|)$   
**Descripción:** devuelve *true* si y sólo  $k$  está definido en el diccionario.

SIGNIFICADO(**in**  $d : \text{diccTrie}(\text{string}, \sigma)$ , **in**  $k : \text{string}$ )  $\rightarrow res : \sigma$   
**Pre**  $\equiv \{\text{def?}(k, d)\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{obtener}(k, d)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(|k|)$   
**Descripción:** devuelve el significado de la clave  $k$  en  $d$ .  
**Aliasing:**  $res$  es modificable si y sólo si  $d$  es modificable.

BORRAR(**in/out**  $d : \text{diccTrie}(\text{string}, \sigma)$ , **in**  $k : \text{string}$ )  
**Pre**  $\equiv \{d = d_0 \wedge \text{def?}(k, d)\}$   
**Post**  $\equiv \{d =_{\text{obs}} \text{borrar}(k, d_0)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(|k| + \text{size}(\sigma))$ , donde  $\text{size}(\sigma)$  corresponde al costo de utilizar el destructor del significado asociado a  $k$ .  
**Descripción:** elimina la clave  $k$  y su significado de  $d$ .  
**Aliasing:** libera el espacio asignado a  $k$  y a su significado.

CLAVES(**in**  $d : \text{diccTrie}(\text{string}, \sigma)$ )  $\rightarrow res : \text{conj}(\text{string})$   
**Pre**  $\equiv \{\text{true}\}$   
**Post**  $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{claves}(d, k)\}$   
**Complejidad:**  $\Theta(1)$ , dado que la estructura de representación del diccionario incluye un conjunto de *strings* que va almacenando las claves a medida que son definidas.

**Descripción:** devuelve el conjunto de claves definidas en *d*.

**Aliasing:** *res* no es modificable y se devuelve por copia.