

Ex2 : Arbre lexicographique (corrigé)

7/5

①

PNoeud crea_noeud (char lettee) {

PNoeud pno = (PNoeud) malloc (sizeof(Noeud));
Les voir def : "typedef"
sur le sujet.

PNoeud pno = (PNoeud) malloc (sizeof(Noeud));

if (pno == NULL) {

printf ("Impossible allouer noeud\n");

return NULL;

}

pno->lettre = lettee; // valeurs par défaut

pno->fin_de_mot = non-fin;

pno->fils = NULL;

pno->frere_suivant = NULL;

return pno;

}

Figure 2 du TD:

liste frères : [a] → [b] → NULL
racine

②

Pour chercher un mot dans l'arbre, on considère la première lettre et on la cherche ~~parmis~~ dans la liste des frères de la racine.
Si elle n'est pas dedans, alors le mot n'est pas dans l'arbre et on renvoie ~~0~~ 0.

Si elle y est, alors 2 cas sont possibles : soit on le noeud associé à la lettre

1^{er} cas : Si pno->fin_de_mot = fin et que le mot ne contient qu'une seule lettre, alors on renvoie 1. (le mot existe dans l'arbre)

~~2^{eme} cas : On applique la recherche sur le sous-arbre fils de la lettre~~
~~suivante (fletto)~~

2^{eme} cas : On cherche le reste du mot dans le sous-arbre fils pno->fils ("arbre des lettres suivantes")

On va donc coder une fonction auxiliaire qui cherche le noeud correspondant à la première lettre du mot dans la liste des frères :

```
PNoeud chercher_lettre (PNoeud n, char lettre) {
    if (n == NULL) return NULL; // liste vide => le noeud qu'on cherche n'existe pas.

    if (n->lettre == lettre) return n; // On a trouvé le noeud recherché

    if (n->lettre > lettre) return NULL; /* la liste est triée donc la lettre qui on cherche devait être se trouver avant. */

    return chercher_lettre (n->fils_suivant, lettre); /* pas encore trouvé
                                                       => on cherche dans le reste de la liste. */
}
```

```
int rechercher_mot (PNoeud dico, char *mot) {
    PNoeud n = chercher_lettre (dico, *mot); /* → recherche première
                                                lettre dans la liste des frères de la racine (dico). */

    char *p_lettre_suivante = mot + 1; /* pointeur sur suite du mot, une
                                         la lettre suivante. */

    if (n == NULL) return 0; /* la première lettre n'est pas là donc le
                             mot ne figure pas dans le dico */

    if ((p_lettre_suivante) == 0)
        return n->fin_de_mot == fin; /* si la dernière lettre est
                                         une fin de mot dans l'arbre, alors le mot existe dans le dictionnaire */

    return rechercher_mot (n->fils, p_lettre_suivante); /* sinon, on
                                                          continue la recherche des lettres suivantes dans le sous-arbre fils. */
}
```

3/5

③ Pour insérer un mot, les fonctions sont plus
compliquées mais le raisonnement est le même.

Si on fait insérer une lettre dans la liste des frères, alors on
peut, par récursivité, insérer un mot dans l'arbre.

On commence par l'insertion d'une lettre dans la liste des frères
modif \Rightarrow passe par pointeur

void inser_lettre (PNœud *racine, PNœud **n_lettre, char lettre) {

PNœud courant;

PNœud prec; // précéde nœud courant dans la liste des frères

prec = NULL;

courant = *racine;

if (courant == NULL) { // arbre vide

*racine = creer_nœud (lettre);

*n_lettre = *racine;

return;

}

courant

while (~~courant~~ == NULL) { // Parcours de la liste des frères

if (courant->lettre == lettre) { // La lettre existe déjà

*n_lettre = courant;

return;

}

if (courant->lettre > lettre) { // La lettre n'est pas dès le tête et doit
être placée avant le nœud courant.

if (prec == NULL) { // Le nœud courant est la racine

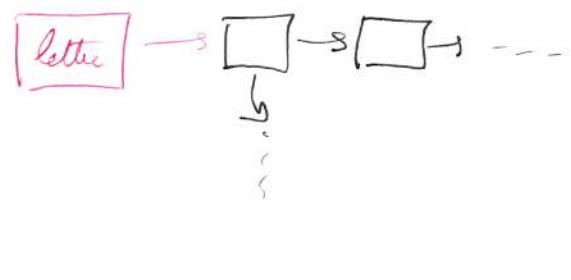
prec = creer_nœud (lettre);

prec->frere_suivant = courant;

*racine = prec;

*n_lettre = *racine;

}

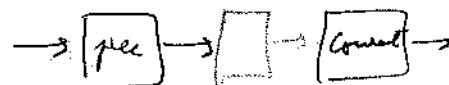
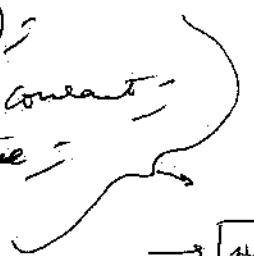


(4/5)

```

else {
    *n-letter = racine-nœud(lettre);
    (*n-letter) -> frere-suivant = constat;
    pere -> frere-suivant = &n-letter;
}
}
return;
}

```



// Si on est pas tombé dans un des cas précédent, on passe à l'élément suivant dans la liste

prece = constat;

constat = constat -> frere-suivant;

} // fin boucle

/* Si l'algo ne s'est pas encore arrêté, cela signifie que le lettre n'existe pas dans la liste et donc être placée à la fin de cette même liste */

*n-letter = racine-nœud(lettre);

pere -> frere-suivant = &n-letter;

} // fin de la fonction.

On peut alors ajouter un mot récursivement :

PNom ajouté-mot (PNom racine, char *mot) {

char *p-lettre-suivante;

PNom n = NULL;

if (*mot == 0) return NULL;

insérer-lettre (&racine, &n, *mot);

p-lettre-suivante = mot + 1;

if ((p-lettre-suivante) == 0)

n -> fin-de-mot = fin;

else

n->fil = ajouté-mot (n->fil, p-lettre-suivante);

return racine;

}

④

Nombre de comparaisons dans le pire des cas : 26 km

(ES)

n : longueur moyenne d'un mot.

⇒ très faible par rapport à un dictionnaire stocké sous forme de liste.

Occupation mémoire

Nom du dictionnaire : lettre : 10
 enrac (int) : 40
 pointeur : 2×80 en 64 bits } 210

Dans le pire des cas (quasi impossible) aucune lettre n'est partagée même parmi les mots du dictionnaire :

$$21 \times N \times m = 21 < 130\,000 \times 5 = 73\,M_0$$

Dans le pratique (TME) : $5,2\,M_0 > 3,7\,M_0$ (ABR)

	ABR	arbre lexicographique
occupation mémoire	$3,7\,M_0$	$5,2\,M_0$
complexité	$O(\log_2(N))$	$O(\frac{m}{n}n)$

⇒ compromis entre efficacité calculatoire et occupation mémoire.