proporto votre Je su Géné corsque cableau Je copier Jne liste chaînée	dresse à toute personne ayant suivi les cours de M@teo jusqu'aux pointeurs. Ce tutoriel accompagné des exercices que je vous proposerai sont à mon avis un excellent entraînement, en ce concerne les pointeurs, entre autres, mais fera appel à toutes vos connaissances du langage C. Et à la fin, que saurai-je faire ? It de ce tutoriel est de vous initier aux listes chaînées, une autre façon d'implémenter un conteneur, la plus courante étant les tableaux. A la fin de ce cours, vous serez capables de coder votre
ableau ecopier Jne liste chaînée	t de ce tutoriel est de vous initier aux listes chaînées, une autre façon d'implémenter un conteneur, la plus courante étant les tableaux. A la fin de ce cours, vous serez capables de coder votre re bibliothèque permettant la création et la manipulation de listes simplement chaînées. Les listes doublement chainées seront introduites pour terminer afin que vous puissiez améliorer bibliothèque. is sûr que vous êtes prêts : nous allons donc commencer ! Pralités sur les listes chainées vous créez un algorithme utilisant des conteneurs, il existe différentes manières de les implémenter, la façon la plus courante étant les tableaux, que vous connaissez tous. Lorsque vous créez un les éléments de celui-ci sont placés de façon contiguë en mémoire. Pour pouvoir le créer, il vous faut connaître sa taille. Si vous voulez supprimer un élément au milieu du tableau, il vous faut
	les éléments temporairement, ré-allouer de la mémoire pour le tableau, puis le remplir à partir de l'élément supprimé. En bref, ce sont beaucoup de manipulations coûteuses en ressources. e chaînée est différente dans le sens où les éléments de votre liste sont répartis dans la mémoire et reliés entre eux par des pointeurs. Vous pouvez ajouter et enlever des éléments d'une liste à n'importe quel endroit, à n'importe quel instant, sans devoir recréer la liste entière. ons essayer de voir ceci plus en détail sur ces schémas : Tableau standard
	Liste simplement chainée 4 7 1 2
Otre prDanConPou	ez sur ce schéma la représentation que l'on pourrait faire d'un tableau et d'une liste chaînée. Chacune de ces représentations possède ses avantages et inconvénients. C'est lors de l'écriture de ogramme que vous devez vous poser la question de savoir laquelle des deux méthodes est la plus intéressante. s un tableau, la taille est connue, l'adresse du premier élément aussi. Lorsque vous déclarez un tableau, la variable contiendra l'adresse du premier élément de votre tableau. nme le stockage est contigu, et la taille de chacun des éléments connue, il est possible d'atteindre directement la case i d'un tableau. r déclarer un tableau, il faut connaître sa taille. r supprimer ou ajouter un élément à un tableau, il faut créer un nouveau tableau et supprimer l'ancien. Ce n'est en général pas visible par l'utilisateur, mais c'est ce que realloc va souvent faire.
L'ad con • Dan Il es Pou • Pou	resse du premier élément d'un tableau peut changer après un realloc, ce qui est tout à fait logique puisque realloc n'aura pas forcement la possibilité de trouver en mémoire la place nécessaire et tiguë pour allouer votre nouveau tableau. realloc va donc chercher une place suffisante, recopier votre tableau, et supprimer l'ancien. s une liste chaînée, la taille est inconnue au départ, la liste peut avoir autant d'éléments que votre mémoire le permet. t en revanche impossible d'accéder directement à l'élément i de la liste chainée. r ce faire, il vous faudra traverser les i-1 éléments précédents de la liste. r déclarer une liste chaînée, il suffit de créer le pointeur qui va pointer sur le premier élément de votre liste chaînée, aucune taille n'est donc à spécifier.
haque la v l'ad S'il ı	t possible d'ajouter, de supprimer, d'intervertir des éléments d'une liste chaînée sans avoir à recréer la liste en entier, mais en manipulant simplement leurs pointeurs. élément d'une liste chaînée est composé de deux parties : aleur que vous voulez stocker, resse de l'élément suivant, s'il existe. n'y a plus d'élément suivant, alors l'adresse sera NULL, et désignera le bout de la chaîne. ux schémas pour expliquer comment se passent l'ajout et la suppression d'un élément d'une liste chaînée. Remarquez le symbole en bout de chaîne qui signifie que l'adresse de l'élément suivant
ie point	Supprimer un élément dans une liste chainée 4 7 2 2 2 4 4 7 7 1 1 2 2 1 4 1 7 1 1 1 2 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
	Ajouter un élément dans une liste chainée 4 7 1 2 9
tructur Voi	vous vous en doutez certainement maintenant, la liste chaînée est un type structuré. Nous en avons terminé avec ces quelques généralités, nous allons pouvoir passer à la définition d'une e de données nous permettant de créer cette fameuse liste! us pouvez essayer d'imaginer à quoi va ressembler la structure liste_chainee : si vous avez compris le principe, vous en êtes capables. Je vous invite donc à écrire sur un papier vos idées que vous urrez ensuite comparer au résultat que je vais fournir un peu plus bas!
/ous vo d'éléme Allez : vo	aration en C d'une liste chainée us demandez sûrement de quel type sera l'élément de la liste chaînée. A ceci je ne peux répondre que à vous de voir. En effet, vous pouvez créer des listes chaînées de n'importe quel type nts : entiers, caractères, structures, tableaux, voir même d'autres listes chaînées Il vous est même possible de combiner plusieurs types dans une même liste. ous avez assez patienté, voici la déclaration d'une liste simplement chaînée d'entiers :
struc {	ef struct element element; t element nt val; truct element *nxt;
On crée = liste ch allouer /oilà co	le type element qui est une structure contenant un entier (val) et un pointeur sur élément (nxt), qui contiendra l'adresse de l'élément suivant. Ensuite, il nous faut créer le type llist (pour <i>linked lis</i> naînée) qui est en fait un pointeur sur le type element. Lorsque nous allons déclarer la liste chaînée, nous devrons déclarer un pointeur sur element, l'initialiser à NULL, pour pouvoir ensuite le premier élément. N'oubliez pas d'inclure stdlib.h afin de pouvoir utiliser la macro NULL. Comme vous allez le constater, nous avons juste crée le type llist afin de simplifier la déclaration. mment déclarer une liste chaînée (vide pour l'instant):
typed struc {	ef struct element element; t element nt val; truct element *nxt;
int ma	ef element* llist; ain(int argc, char **argv) * Déclarons 3 listes chaînées de façons différentes mais équivalentes */ list ma_liste1 = NULL;
s: r(lement *ma_liste2 = NULL; truct element *ma_liste3 = NULL; eturn 0;
ma Mani Mainten	st important de toujours initialiser la liste chaînée à NULL. Le cas échéant, elle sera considérée comme contenant au moins un élément. C'est une erreur fréquente. A garder en mémoire donc. De nière générale, il est plus sage de toujours initialiser vos pointeurs. puler les listes chainées (1/2) ant que nous savons comment déclarer une liste chaînée, il serait intéressant d'apprendre à ajouter des éléments dans cette liste, ainsi que de lire ce qu'elle contient. C'est ce que nous allons
Ajou Lorsque Étudier	dans cette première partie sur la manipulation des listes chaînées. Je vous invite à essayer par vous-mêmes de programmer ces quelques fonctions basiques permettant de manipuler les listes. us les cas (ou presque), nous renverrons la nouvelle liste, c'est-à-dire un pointeur sur element contenant l'adresse du premier élément de la liste. ter un élément nous voulons ajouter un élément dans une liste chaînée, il faut savoir où l'insérer. Les deux ajouts génériques des listes chaînées sont les ajouts en tête, et les ajouts en fin de liste. Nous allons ces deux moyens d'ajouter un élément à une liste. ter en tête
.ors d'u	n ajout en tête, nous allons créer un élément, lui assigner la valeur que l'on veut ajouter, puis pour terminer, raccorder cet élément à la liste passée en paramètre. Lors d'un ajout en tête, on devra signer à nxt l'adresse du premier élément de la liste passé en paramètre. Visualisons tout ceci sur un schéma : Ajouter un élément en tête 7 1 2 1 2 1 2 1 1 1 1 1 1 1
{	ajouterEnTete(llist liste, int valeur) * On crée un nouvel élément */
/: n:	<pre>lement* nouvelElement = malloc(sizeof(element)); * On assigne la valeur au nouvel élément */ puvelElement->val = valeur; * On assigne l'adresse de l'élément suivant au nouvel élément */ puvelElement->nxt = liste;</pre>
} C'est l'aj	* On retourne la nouvelle liste, i.e. le pointeur sur le premier élément */ eturn nouvelElement; out le plus simple des deux. Il suffit de créer un nouvel élément puis de le relier au début de la liste originale. Si l'original est, (vide) c'est NULL qui sera assigne au champ nxt du nouvel element. La tiendra dans ce cas-là un seul élément. ter en fin de liste
Cette fo cermine aut crée	ter en fin de liste is-ci, c'est un peu plus compliqué. Il nous faut tout d'abord créer un nouvel élément, lui assigner sa valeur, et mettre l'adresse de l'élément suivant à NULL. En effet,, comme cet élément va r la liste nous devons signaler qu'il n'y a plus d'élément suivant. Ensuite, il faut faire pointer le dernier élément de liste originale sur le nouvel élément que nous venons de créer. Pour ce faire, il er un pointeur temporaire sur element qui va se déplacer d'élément en élément, et regarder si cet élément est le dernier de la liste. Un élément sera forcément le dernier de la liste si NULL est à son champ nxt. Ajouter un élément en fin 4 7 1 2 4 7 1 2 4 7 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
llis+	ajouterEnFin(llist liste, int valeur)
{	* On crée un nouvel élément */ Lement* nouvelElement = malloc(sizeof(element)); * On assigne la valeur au nouvel élément */ puvelElement->val = valeur; * On ajoute en fin, donc aucun élément ne va suivre */
i: {	puvelElement->nxt = NULL; f(liste == NULL) /* Si la liste est videé il suffit de renvoyer l'élément créé */ return nouvelElement; lse
{	<pre>/* Sinon, on parcourt la liste à l'aide d'un pointeur temporaire et on indique que le dernier élément de la liste est relié au nouvel élément */ element* temp=liste; while(temp->nxt != NULL) { temp = temp->nxt; }</pre>
temp-	temp->nxt = nouvelElement; return liste; vous pouvez le constater, nous nous déplaçons le long de la liste chaînée grâce au pointeur temp. Si l'élément pointé par temp n'est pas le dernier (temp->nxt != NULL), on avance d'un cran (temp->nxt) en assignant à temp l'adresse de l'élément suivant. Une fois que l'on est au dernier élément, il ne reste plus qu'à le relier au nouvel élément. pensez avoir bien saisi ces deux fonctions, je vous invite à passer à la partie suivante, dans laquelle je vais vous proposer quelques exercices. Le premier sera fondamental puisqu'il nous permettra
Exercice four all	er le contenu d'une liste chaînée. Cices (1/2) n°1 ez maintenant pouvoir vous tester. Votre mission, si vous l'acceptez, est de coder la fonction afficherListe. Vous devrez parcourir la liste jusqu'au bout et afficher toutes les valeurs qu'elle contient.
void a Correcti void a	afficherListe(llist liste);
/	<pre>lement *tmp = liste; * Tant que l'on n'est pas au bout de la liste */ mile(tmp != NULL) /* On affiche */ printf("%d ", tmp->val); /* On avance d'une case */ tmp = tmp->nxt;</pre>
Quelque atteint Exercice	
ajouajouafficde	ième exercice utilisant trois fonctions que nous avons vues jusqu'à présent : IterEnTete IterEnFin IherListe Ivez écrire le main permettant de remplir et afficher la liste chaînée ci-dessous. Vous ne devrez utiliser qu'une seule boucle for.
int ma	autre directive pour cet exercice qui nécessite peut-être un peu de logique, mais question technique vous devriez être au point. on ain(int argc, char **argv) list ma_liste = NULL;
fo {	<pre>nt i; pr(i=1;i<=10;i++) ma_liste = ajouterEnTete(ma_liste, i); ma_liste = ajouterEnFin(ma_liste, i); fficherListe(ma_liste);</pre>
s r } Jne sim	upprimerListe(ma_liste); // Libère les ressources, nous verrons cette fonction plus tard. eturn 0; ple boucle suffit. Au début, la liste est vide. Vous ajoutez un premier élément égal à 1, puis un deuxième 1. Après un premier passage, votre liste contient deux éléments 1. Au deuxième passage, ons ajouter un élément 2 en tête, puis un élément 2 en fin pour obtenir 2 1 2 . Il suffit alors de répéter l'opération dix fois.
exercice described describ	
if(es {	muly grâce aux fonctions de la bibliothèque. Dans certains cas, il lui faudra tester si la liste est vide, il utilisera par exemple : tVide(ma_liste)) printf("La liste est vide"); lse
Correcti	afficherListe(ma_liste); Honc pour cette fonction! on stVide(lliste liste)
{	<pre>f(liste == NULL) return 1; lse return 0;</pre>
int e	en condensé: stVide(llist liste) eturn (liste == NULL)? 1 : 0;
Si la listo Nous vo	Rien de plus simple, non ? e est NULL, il ne contient aucun élément, elle est donc vide. Sinon, c'est qu'elle contient au minimum un élément. ilà au bout de cette première série d'exercices. Dans la section suivante, nous allons voir plein de fonctions plus complexes permettant de manipuler nos listes chaînées! puler les listes chainées (2/2)
revenir i montré Prêts ? (Sup p I s'agit I	is, ça va monter d'un cran niveau difficulté. Nous allons voir tout un tas de fonctions, pour supprimer des éléments, rechercher un élément Je vous conseille si vous n'avez pas tout compris de un peu en arrière, de faire des essais avec votre compilateur préféré, parce que tout ce que nous allons voir fonctionne toujours sur le même principe. Je considèrerais ce que j'ai précédemment comme acquis. Cette partie va se dérouler comme ceci : j'explique l'algorithme général de la fonction puis je donne son code commenté. On y va! Orimer un élément en tête à de supprimer le premier élément de la liste. Pour ce faire, il nous faudra utiliser la fonction free que vous connaissez certainement. Si la liste n'est pas vide, on stocke l'adresse du premier
oremier llist {	de la liste après suppression (i.e. l'adresse du 2ème élément de la liste originale), on supprime le premier élément, et on renvoie la nouvelle liste. Attention quand même à ne pas libérer le élément avant d'avoir stocké l'adresse du second, sans quoi il sera impossible de la récupérer. supprimerElementEnTete(llist liste) f(liste != NULL) /* Si la liste est non vide, on se prépare à renvoyer l'adresse de l'élément en 2ème position */
} e {	element* aRenvoyer = liste->nxt; /* On libère le premier élément */ free(liste); /* On retourne le nouveau début de la liste */ return aRenvoyer; lse
Cette fo	return NULL; Primer un élément en fin de liste is-ci, il va falloir parcourir la liste jusqu'à son dernier élément, indiquer que l'avant-dernier élément va devenir le dernier de la liste et libérer le dernier élément pour enfin retourner le pointeur sur
llist { /	erélément de la liste d'origine. supprimerElementEnFin(llist liste) * Si la liste est vide, on retourne NULL */ f(liste == NULL) return NULL;
e premi	<pre>supprimerElementEnFin(llist liste) * Si la liste est vide, on retourne NULL */ f(liste == NULL) return NULL; * Si la liste contient un seul élément */ f(liste->nxt == NULL)</pre>
llist { / i / i / i / / i / / / / / / / / / /	<pre>supprimerElementEnFin(llist liste) * Si la liste est vide, on retourne NULL */ f(liste == NULL) return NULL; * Si la liste contient un seul élément */ f(liste->nxt == NULL) /* On le libère et on retourne NULL (la liste est maintenant vide) */ free(liste); return NULL; * Si la liste contient au moins deux éléments */ tement* tmp = liste; tement* tmp = liste; tement* ptmp = liste; * Tant qu'on n'est pas au dernier élément */ nile(tmp->nxt != NULL) /* ptmp stock l'adresse de tmp */</pre>
llist { / i / i / i / i / i / i / i / i / i /	supprimerElementEnFin(llist liste) * Si la liste est vide, on retourne NULL */ ffliste == NULL) return NULL; * Si la liste contient un seul élément */ ffliste->nxt == NULL) /* On le libère et on retourne NULL (la liste est maintenant vide) */ free(liste); return NULL; * Si la liste contient au moins deux éléments */ lement* tmp = liste; lement* tmp = liste; lement* ptmp = liste; lement* ptmp = liste; /* Tant qu'on n'est pas au dernier élément */ nile(tmp->nxt != NULL) /* ptmp stock l'adresse de tmp */ ptmp = tmp: /* On déplace tmp (mais ptmp garde l'ancienne valeur de tmp */ tmp = tmp->nxt; * A la sortie de la boucle, tmp pointe sur le dernier élément, et ptmp sur avant-dernier. On indique que l'avant-dernier devient la fin de la liste ton supprime le dernier élément */ tmp->nxt = NULL;
llist { // i /	supprimerElementEnFin(llist liste) * Si la liste est vide, on retourne NULL */ f(liste = NULL) return NULL; * Si la liste contient un seul élément */ f(liste->nxt == NULL) /* On le libère et on retourne NULL (la liste est maintenant vide) */ free(liste); return NULL; * Si la liste contient au moins deux éléments */ lement* tmp = liste; lement* tmp = liste; 'Tant qu'on n'est pas au dernier élément */ nile(tmp->nxt != NULL) /* ptmp stock l'adresse de tmp */ ptmp = tmp; /* On déplace tmp (mais ptmp garde l'ancienne valeur de tmp */ tmp = tmp->nxt; *A la sortie de la boucle, tmp pointe sur le dernier élément, et ptmp sur l'avant-dernier. On indique que l'avant-dernier devient la fin de la liste te on supprime le dernier élément */
llist { /i i /i f e e p f f c e lément echerch llist { e /i le /i /i /i /i /i /i /i /i /i /	supprimerElementErInn(Llist Liste) % Is la Liste set vide, on retourne NULL */ (*Iliste — MULL) % Is la Liste contient un seul élément */ (*Iliste->not — NULL) /* On le libère et on retourne NULL (la liste est maintenant vide) */ (*freq(Liste); return NULL) * Si la Liste contient au mains deux éléments */ (*Imitate — not — NULL) * Si la Liste contient au mains deux éléments */ (*Imitate — not — numbre de liste; **Inat qu'en n'est pas au dernier élément */ **Ille(top->not := NULL) /* ptup stock l'adresse de tap */ ptup - tup; /* on édèlace tam (mais ptup garde l'ancienne valeur de tap */ typ = tup->not; * A la sortis de la boucle, tup pointe sur le dernier élément, et ptup sur avannt-dernier. On indique que l'avant-dernier devient la fin de la liste ton supprime te dernier élément */ typ->not = NULL; **ercher un élément dans une liste uplu cette lois est de renvoyer l'adresse du premier élément trouvé ayant une certaine valeur. Si aucun élément n'est trouvé, on renvera NULL. L'Intérêt est de pouvoir, une fois le premier trouvé, dercher la prochaine occurrence en recherchant à partir de elementTrouve->nut. On parcount donc la liste jusqu'au bout, et dés qu'on trouve un élément qui correspond à ce que l'on e, on envois son adresse. **rechercherelement(list Liste, int valeur) **lement **Impelliste; **Tant que l'on n'est pas au bout de la Liste */ **Ille(top != NULL)
llist { /i i /i i f e e f f f le e f f f f f f f f f f f f	supprimerElementEnFin(Tlist liste) % Is la liste est vide, on retourne NULL */ (Tliste = NULL) * Si la liste contient un seul élément */ (Tliste > nut = NULL) /* On le libère et on retourne NULL (la liste est maintenant vide) */ /* On le libère et on retourne NULL (la liste est maintenant vide) */ /* On le libère et on retourne NULL (la liste est maintenant vide) */ /* Treelliste); * Si la liste contient au moins deux éléments */ cement */ cement */ ** Tint qu'on n'est pas au dernier élément */ ** Intel qu'on n'est pas au dernier élément */ ** Intel qu'on n'est pas au dernier élément */ ** Intel qu'on n'est pas au dernier élément */ ** Intel qu'on n'est pas au dernier élément */ ** Intel qu'on n'est pas au dernier élément */ ** A la sortie de la boucle, trap pointe sur le dernier élément, et ptmp sur avant-sernier. On indique que l'avant-dernier devient la fin de la liste to supprime le dernier élément */ ** mp-ratr = NULL; ** Imp-ratr = NULL; ** Intérêt est de pouvoir, une fois le premier trouvé, derrethe jarchaine occurrence en recherchant à parir de elementTrouve-rat. On parcourt donc la liste jusqu'au bout, et dès qu'on trouve un élément qui correspond à ce que l'on e, on renvois son adresse. ** recherchellement ('list liste, int valeur) ** Lement **Imp-liste; ** Tient que l'on en r'est pas au bout de la liste */
llist { //i //i //i //i //i //i //i //i //i /	supprise Element Fin (Ilist Isste) 'Si la liste est vide, on retourne NULL */ (Iliste = NULL) 'Si la liste contient un seul élément */ (Iliste rows = NULL) 'Si la liste contient un seul élément */ (Iliste rows = NULL) 'Si la liste contient un seul élément */ (Iliste rows = NULL) 'Si la liste contient un seul élément */ (Interior = NULL) 'Si la liste contient un mains deux éléments */ (Interior = NULL) 'Si la liste contient un mains deux éléments */ (Interior = NULL) 'Print picte (Interior = NULL) 'Print (Interior = NULL) 'Interior = NULL)
llist { /i /i /i /i /i /i /i /i /i	Supprise Element Efficient (List Lists) 2.5. La Liste set vide, on retourne MULL */ (Titate = MUL) 2.5. La Liste centror un soul dérener */ (Titate = MUL) 2.5. La Liste centror un soul dérener */ (Titate = MUL) 2.5. La Liste centror un soul dérener */ (Treclitate) 2.5. La Liste centror un soul dérener */ (Treclitate) 2.5. La Liste centror un soul derener MULL (La Liste est maintement vide) */ 2.5. La Liste centror un soul derener MULL (La Liste est maintement vide) */ 2.5. La Liste centror un soul soul derener dérener */ (Treclitate) 2.5. La Liste centror un soul deux étéments */ (Treclitate) 2.5. La Liste centror un soul deux étéments */ (Treclitate) 2.5. La Liste centror un soul deux étément */ (Titate) 2.5. La Liste centror un soul deux étément */ (Titate) 2.5. La Liste centror un soul deux étément */ (Titate) 2.5. La Liste centror un soul deux étément */ (Titate) 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés sur la dernier étément, et prep sur 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés sur la dernier étément, et prep sur 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés sur la dernier étément, et prep sur 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés sur la dernier étément, et prep sur 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés de generier étément, explasirés sur la liste 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés des un l'avont-centre contore la titu de la liste 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés de generier étément, explasirés sur la dernier des des liste para l'avont-dernier des que l'avont-centre des des l'accident des liste para l'autour, en des pouvoir, une fois le pensier 2.5. La sartic ce la Baccia, explasirés de des l'accident des dement fouver en de dement fouver en des dement des liste para l'accident des liste para l'a
llist { /i /i /i /i /i /i /i /i /i	supprise miles act vide, an actourne MBLL V Size Lists act vide, an actourne MBLL V Size Lists contient an east diesent v Size Lists contient v Size List
e premi list { /i /i /i /i /i /i /i /i /i	State in the cent day, on reticement the full list in the cent day, on reticement that if it is a state of the cent day, on reticement that if it is a state of the cent day and
Pour ce suivant, and selement of the selement	Set to base cast rote, or reteamn MAL 17 (Filter Set 1991) Set 10 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
e premi list { /i /i /i /i /i /i /i /i /i	In the factor was war an enterior will 1.7 country of the factor was wardered with 1.7 country of the factor was wardered was wardered with 1.7 country of the factor was wardered was w
e premi list { /i /i /i /i /i /i /i /i /i	space to the continue of the c
Permission of the contract of	As a content of account of accoun
Premise Premis	See 15 March 1981 and reference that an extract fill 17 march 1981 and 1981
e premi list list list list list list lee lefement list list lefement list li	The contribution and collections are contributed in 17 miles and collections are collected
epremile list { Pech list { P	The second of th
Rech Second	The content of the co
e premier de la control de la	The same of the sa
Pour ce find the find	The content of the co
e premier to the prem	And the second of the second o
Rech Com Clest un Com Clest un	The state of the s
Rech Course	The state of the s
Rech Com Clest un Clest	Section of the content of the feature of the feature of the content of the feature of the featur
Rech Com Clist Clist Com Clist Com Clist Clis	Section of the Control of the Contro
Rech Control Rech Control	Set the man of a set of the content
Rech Second	The state of the content of the cont
Rech Com Clest under control of the control of th	March Marc
Rech Con Clean Clean	Selection of the Control of the Cont
Rech Con Clean of the control of t	And the second of the content of the
Rech	Care

A bientôt!