

Programmation C avancée

Concepts & Outils
pour le développement

maj 01/2023



tracer les accès mémoires

- valgrind [vælgrɪnd] est un outil qui intègre de nombreux tests pour l'exécution de programmes.
- Par défaut, c'est l'outil **memcheck** qui est utilisé:
 - Permet de détecter des erreurs d'exécution qui ne sont pas relevées par le système comme le dépassement d'un tableau par exemple.
 - L'exécution du programme par valgrind est contrôlée pas à pas, ce qui ralentit beaucoup le programme. Il y a également une surconsommation mémoire importante.

memcheck

- memcheck propose de nombreuses options pour contrôler son execution, cela peut permettre d'exécuter valgrind sur des programmes « lourds »

```
--leak-check=<no|summary|yes|full> [default: summary]
--leak-resolution=<low|med|high> [default: high]
--show-leak-kinds=<set> [default: definite,possible]
--errors-for-leak-kinds=<set> [default: definite,possible]
--leak-check-heuristics=<set> [default: all]
--leak-check-heuristics=stdstring,length64,newarray,multipleinheritance.
--show-reachable=<yes|no> , --show-possibly-lost=<yes|no>
--xtree-leak=<no|yes> [no]
--xtree-leak-file=<filename> [default: xtleak.kcg.%p]
--undef-value-errors=<yes|no> [default: yes]
--track-origins=<yes|no> [default: no]
```

....

memcheck

- memcheck propose de nombreuses options pour contrôler son execution, cela peut permettre d'exécuter valgrind sur des programmes « lourds »

```
--partial-loads-ok=<yes|no> [default: yes]
--expensive-definedness-checks=<no|auto|yes> [default: auto]
--keep-stacktraces=alloc|free|alloc-and-free|alloc-then-free|none [default: alloc-and-free]
--freelist-vol=<number> [default: 20000000]
--freelist-big-blocks=<number> [default: 1000000]
--workaround-gcc296-bugs=<yes|no> [default: no]
--ignore-range-below-sp
--ignore-range-below-sp=<number>-<number>
--ignore-range-below-sp=8192-8189. Only one range may be specified.
--show-mismatched-frees=<yes|no> [default: yes]
--ignore-ranges=0xPP-0xQQ[,0xRR-0xSS]
--malloc-fill=<hexnumber>
--free-fill=<hexnumber>
```

memcheck

- les erreurs détectés par memcheck sont:
 - Invalid read of size 4
 - Conditional jump or move depends on uninitialised value(s)
 - Invalid free()
 - Source and destination overlap in `memcpy(0xbffff294, 0xbffff280, 21)`
 - fuites mémoires...

valgrind

- Pour pouvoir fonctionner efficacement avec valgrind, le programme doit avoir été compilé avec -g et -O0
- ensuite, on lance le programme dans valgrind :
`valgrind ./a.out arg1 arg2 ...`
- valgrind va afficher les erreurs mémoires au fur et à mesure de leurs apparitions
- Il est possible de demander à valgrind de lancer gdb à chaque erreur :

`valgrind --vgdb-error=1 ./a.out`

exemple :

```
allali@hebus:/tmp$ valgrind --vgdb-error=1 ./a.out
==9539== Memcheck, a memory error detector
==9539== Copyright (C) 2002-2013, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==9539== Using Valgrind-3.10.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==9539== Command: ./a.out
==9539==
==9539== TO DEBUG THIS PROCESS USING GDB: start GDB like this
==9539==  /path/to/gdb ./a.out
==9539== and then give GDB the following command
==9539==  target remote | /usr/lib/valgrind/../../bin/vgdb --pid=9539
==9539== --pid is optional if only one valgrind process is running
==9539==
==9539== Invalid write of size 4
==9539==   at 0x400570: main (s.c:7)
==9539== Address 0x51fc050 is 0 bytes after a block of size 16 alloc'd
==9539==   at 0x4C2ABA0: malloc (in /usr/lib/valgrind/vgpreload_memcheck.so)
==9539==   by 0x40054E: main (s.c:4)
==9539==
==9539== (action on error) vgdb me ...
```

Toute erreur signalée par valgrind mérite une analyse et, à de très rares exceptions, doit être corrigée !

```
allali@hebus:/tmp$ gdb a.out
...
Reading symbols from a.out...done.
(gdb) target remote | /usr/lib/valgrind/../../bin/vgdb --pid=9539
...
Loaded symbols for /lib64/ld-linux-x86-64.so.2
0x0000000000400570 in main (argc=1, argv=0xfffff98) at s.c:7
7      t[i]=0;
(gdb) p t
$1 = (int *) 0x51fc040
(gdb) p i
$2 = 4
```

```
1 #include<stdlib.h>
3 int main(int argc, char **argv){
4     int *t=malloc(sizeof(int)*4);
5     int i;
6     for(i=0;i<6;++i)
7         t[i]=0;
8     return 0;
9 }
```

valgrind: lire le message

```
int main(){  
    int *p=malloc(sizeof(int)*3);  
    int i;  
    for(i=0;i<5;++i)  
        p[i]=0;  
}
```

```
==253883== Invalid write of size 4  
==253883==    at 0x109180: main (a.c:8)  
==253883== Address 0x4ab304c is 0 bytes after a block of size 12 alloc'd  
==253883==    at 0x4848899: malloc (in /usr/libexec/valgrind/vgpreload_memcheck-amd64-  
linux.so)  
==253883==    by 0x10915E: main (a.c:5)
```


valgrind: lire le message

```
int main(){
    int *p=malloc(sizeof(int)*3);
    int i,s=0;
    for(i=0;i<5;++i)
        s+=p[i];
}
```

==254030== Invalid read of size 4

==254030== at 0x109187: main (a.c:8)

==254030== Address 0x4ab304c is 0 bytes after a block of size 12 alloc'd

==254030== at 0x4848899: malloc (in /usr/libexec/valgrind/vgpreload_memcheck-amd64-linux)

==254030== by 0x10915E: main (a.c:5)

==254030==

valgrind: lire le message

```
int main(){
    int *p=malloc(sizeof(int)*3);
    int i,s=0;
    if (p[i]==0){
        s=1;
    }
}
```

==254181== Use of uninitialised value of size 8

==254181== at 0x10917E: main (a.c:7)

==254181==

==254181== Conditional jump or move depends on uninitialised value(s)

==254181== at 0x109182: main (a.c:7)

==254181==

valgrind: limite avec la pile

- Valgrind détecte bien les erreurs liées à la mémoire sur le tas mais moins bien lorsque la mémoire concernée est dans la pile:
- ce code ne génère pas d'erreur alors qu'on utilise de la mémoire non initialisée!

```
int f(){  
    int p[4];  
    return p[2];  
}
```

```
int main(){  
    int i=0;  
    i+=f();  
    i+=f();  
  
}
```

- Si l'on utilise i plus tard, alors une erreur peut apparaître.

valgrind : fuite mémoire

#QDLE#Q#ABCD*#45#

- Une fuite mémoire correspond à de la mémoire encore réservée à la fin de votre programme
- Celle-ci peut être ?
 - A. dans la pile et le tas
 - B. dans la pile, le tas et le segment de données
 - C. uniquement dans la pile
 - D. uniquement dans le tas

valgrind : fuite mémoire

- A la fin de l'exécution, valgrind liste les blocs non libérés et les classe selon :
 - que plus rien ne pointe sur ce segment (definitively lost)
 - qu'un autre segment de mémoire pointe encore dessus (indirectly lost)
 - encore accessible par une variable statique (still reachable)

valgrind : definitively lost

```
allali@hebus:/tmp$ valgrind --leak-check=full ./a.out
```

```
==9900== Memcheck, a memory error detector
```

```
==9900== Copyright (C) 2002-2013, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
```

```
==9900== Using Valgrind-3.10.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
```

```
==9900== Command: ./a.out
```

```
==9900==
```

```
==9900==
```

```
==9900== HEAP SUMMARY:
```

```
==9900==    in use at exit: 1 bytes in 1 blocks
```

```
==9900== total heap usage: 1 allocs, 0 frees, 1 bytes allocated
```

```
==9900==
```

```
==9900== 1 bytes in 1 blocks are definitely lost in loss record 1 of 1
```

```
==9900==    at 0x4C2ABA0: malloc (in /usr/lib/valgrind/vgpreload_memcheck-amd64-linux.so)
```

```
==9900==    by 0x400543: main (s.c:4)
```

```
==9900==
```

```
==9900== LEAK SUMMARY:
```

```
==9900==    definitely lost: 1 bytes in 1 blocks
```

```
==9900==    indirectly lost: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9900==    possibly lost: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9900==    still reachable: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9900==    suppressed: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9900==
```

```
==9900== For counts of detected and suppressed errors, rerun with: -v
```

```
==9900== ERROR SUMMARY: 1 errors from 1 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

```
#include<stdlib.h>

int main(){
    malloc(sizeof(char));
}
```

valgrind : indirectly lost

```
allali@hebus:/tmp$ valgrind --leak-check=full --show-reachable=yes ./a.out
```

```
==9973== Memcheck, a memory error detector
```

```
==9973== Copyright (C) 2002-2013, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
```

```
==9973== Using Valgrind-3.10.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
```

```
==9973== Command: ./a.out
```

```
==9973==
```

```
==9973==
```

```
==9973== HEAP SUMMARY:
```

```
==9973==    in use at exit: 9 bytes in 2 blocks
```

```
==9973== total heap usage: 2 allocs, 0 frees, 9 bytes allocated
```

```
==9973==
```

```
==9973== 1 bytes in 1 blocks are indirectly lost in loss record 1 of 2
```

```
==9973==    at 0x4C2ABA0: malloc (in /usr/lib/valgrind/vgpreload_memcheck-amd64-linux.so)
```

```
==9973==    by 0x400555: main (s.c:5)
```

```
==9973==
```

```
==9973== 9 (8 direct, 1 indirect) bytes in 1 blocks are definitely lost in loss record 2 of 2
```

```
==9973==    at 0x4C2ABA0: malloc (in /usr/lib/valgrind/vgpreload_memcheck-amd64-linux.so)
```

```
==9973==    by 0x400547: main (s.c:4)
```

```
==9973==
```

```
==9973== LEAK SUMMARY:
```

```
==9973==    definitely lost: 8 bytes in 1 blocks
```

```
==9973==    indirectly lost: 1 bytes in 1 blocks
```

```
==9973==    possibly lost: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9973==    still reachable: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9973==    suppressed: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9973==
```

```
==9973== For counts of detected and suppressed errors, rerun with: -v
```

```
==9973== ERROR SUMMARY: 1 errors from 1 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

```
#include<stdlib.h>
```

```
int main(){  
    char **p=malloc(sizeof(char *));  
    p[0]=malloc(sizeof(char ));  
}
```

valgrind : still reachable

```
allali@hebus:/tmp$ valgrind --leak-check=full --show-reachable=yes ./a.out
```

```
==9996== Memcheck, a memory error detector
```

```
==9996== Copyright (C) 2002-2013, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
```

```
==9996== Using Valgrind-3.10.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
```

```
==9996== Command: ./a.out
```

```
==9996==
```

```
==9996==
```

```
==9996== HEAP SUMMARY:
```

```
==9996==   in use at exit: 1 bytes in 1 blocks
```

```
==9996== total heap usage: 1 allocs, 0 frees, 1 bytes allocated
```

```
==9996==
```

```
==9996== 1 bytes in 1 blocks are still reachable in loss record 1 of 1
```

```
==9996==   at 0x4C2ABA0: malloc (in /usr/lib/valgrind/vgpreload_memcheck-amd64-linux.so)
```

```
==9996==   by 0x400543: main (s.c:5)
```

```
==9996==
```

```
==9996== LEAK SUMMARY:
```

```
==9996==   definitely lost: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9996==   indirectly lost: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9996==   possibly lost: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9996==   still reachable: 1 bytes in 1 blocks
```

```
==9996==   suppressed: 0 bytes in 0 blocks
```

```
==9996==
```

```
==9996== For counts of detected and suppressed errors, rerun with: -v
```

```
==9996== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

```
#include<stdlib.h>
```

```
char *p;  
int main(){  
    p=malloc(sizeof(char ));  
}
```


valgrind

#QDLE#Q#AB*CD#30#

```
int main() {  
    int **p=malloc(sizeof(*p)*3) ;  
    p[2]=malloc(sizeof(**p)*4) ;  
    free(p) ;  
}
```

- Sur cet exemple, quel est le type de la fuite ?
A. direct B. indirect C. still D. pas de fuite

valgrind

- options :
 - `--leak-check=full --show-reachable=yes`
 - `--malloc-fill=<hexnumber>`
 - `--free-fill=<hexnumber>`
 - ...
- Attention : un programme n'ayant pas de problème avec valgrind n'est pas nécessairement un programme sans bug !

SSL BuG in Debian

- May 2006, bug report (debian maintainer):

The problems are the following 2 pieces of code in
crypto/rand/md_rand.c:

247:

```
MD_Update(&m,buf,j);
```

467:

```
#ifndef PURIFY
```

```
MD_Update(&m,buf,j); /* purify complains */
```

```
#endif
```

What it's doing is adding uninitialised numbers to the pool to
create random numbers.

Valgrind: "Use of uninitialised value of size ..."

SSL BuG in Debian

- patch:

The problems are the following 2 pieces of code in `crypto/rand/md_rand.c`:

246:

```
    /**Don't add uninitialised datas  
    * MD_update(&m, buf, j);  
    */
```

467:

```
#ifndef PURIFY  
    /* MD_Update(&m,buf,j); /* purify complains */ */  
#endif
```

What it's doing is adding uninitialised numbers to the pool to create random numbers.

=> Le générateur de nombre aléatoire de ssl ne dépend plus que du pid du process (32768 valeurs possibles) et devient donc prédictible!

Moralité

- Identifier un bug est une chose, le corriger en est une autre



- Réfléchir à deux fois avant de mettre quelque chose en production!

Convention de codage

- Une convention de codage est un document qui liste les règles d'écriture de code source pour un projet / une entreprise :
 - nommage des fonctions, variables, macro...
 - nommage et organisation de fichiers
 - langue pour le code et les commentaires
 - formatage spécifique (boucles, tests...)
 - techniques de programmation
- Une convention est un document vivant qui doit être mis à jour si nécessaire.

convention de codage : exemple

- <https://www.kernel.org/doc/Documentation/CodingStyle>
 - indentation
 - taille max de lignes
 - positionnement des accolades et parenthèses
 - espaces
 - nommage : C is a Spartan language, and so should your naming be....
 - typedef
 - fonctions
 - sortie de fonctions
 - commentaires
 -

Convention de codage & clang-format

- L'outil *clang-format* permet de reformater automatiquement du code source selon une convention.
- Il contient déjà plusieurs conventions de codage : LLVM, Google, Chromium, Mozilla, WebKit
- Il est possible de définir sa convention via un fichier `.clang-format`
- Ne permet pas d'implémenter **toutes** les règles

Documentation

- La documentation est primordiale pour un projet sur le long terme
- Plusieurs niveaux de doc :
 - très haut niveau : présentation large, vue d'ensemble, éléments d'architecture
 - modules : aspects fonctionnels, périmètre
 - fonction : description des paramètres, valeurs de retours, spécifications
 - code : astuces mises en œuvre, point d'algorithmique non trivial, justification de choix.

Documentation

- Le maintien d'une documentation peut être un travail long et il arrive souvent qu'il y ai divergence entre la documentation et le code.
- Pour cela, on rapproche la documentation du code en l'incluant dans celui-ci
- Utilisation des commentaires et de générateurs de documentation
- Ne permet pas de faire toute la documentation (en particulier, la doc de haut niveau, manuel d'utilisation...).

doxygen

- **doxygen** permet de générer la documentation au format html/pdf/latex... à partir des commentaires dans le code source.
- doxygen peut également intégrer de la documentation au format **Markdown**
- Le résultat est une documentation séparée des sources mais synchronisée avec celles-ci.

doxygen

- doxygen utilise des commentaires suivant certaines règles d'écriture :

```
//! power function
```

```
/*! The pow() function returns the value of x raised to the power of y.
```

```
* \param x a real in double format
```

```
* \param y a real in double format
```

```
* \return x raised to power of y or NaN if wrong arguments
```

```
*/
```

```
double pow(double x, double y) ;
```

- doxygen gère d'autres formats (javadoc par exemple).

doxygen

- A partir des commentaires structurés des sources, doxygen va générer une documentation dans différents formats :
 - Html
 - Latex
 - Page de manuel (man pages)
 - ...

My Project

Main Page

Files

File List

File Members

My Project



My great project

Files

File List

pow.c

pow

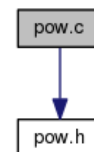
pow.h

File Members

pow.c File Reference

#include "pow.h"

Include dependency graph for pow.c:



[Go to the source code of this file.](#)

Functions

double [pow](#) (double x, double y)

Function Documentation

```
double pow ( double x,  
             double y  
             )
```

power function The [pow\(\)](#) function returns the value of x raised to the power of y.

Parameters

x a real in double format

y a real in double format

Returns

x raised to power of y or NaN if wrong arguments

Definition at line [5](#) of file [pow.c](#).

doxygen et README.md

- Il est souhaitable pour un projet d'avoir un fichier qui donne des informations générales de haut niveau :
 - auteurs
 - objectif de l'application
 - pré-requis
 - installation
 - utilisation
 - ...
- Une technique consiste à donner ces éléments dans un fichier README.md à la racine du projet. Ce fichier pourra être intégré à la documentation par doxygen :

```
My great project      {#mainpage}  
=====
```

```
About  
-----
```

My Project

Main Page

Files

▼ My Project



My great project

► Files

My great project

Author

Julien Allali

About

example for PG106 course.

Commentaires : qq règles

- Les commentaires doivent être **utiles**
- Pour une fonction :
 - ce que fait la fonction (spécification)
 - éventuellement, comment elle le fait (algo, complexité, coût mémoire...)
 - **domaine de valeur des paramètres**
 - cas d'erreurs
- Les commentaires dans le code doivent servir à suivre la logique de celui-ci, par ex :
 - `// set default value into the matrix`
 - ...
 - `// fill the matrix according to the formula : $M[i][j] = \min(M[i-1][j], M[i][j-1])$`
 - ...
 - `// backtrace to compute the alignment`
 - ...

Commentaires : qq règles

- Pour les modules, penser à ajouter une description générale de ce que fait le module, avec un code d'exemple d'utilisation.
- Au début des fichiers d'implémentation, un entête spécifie :
 - les auteurs,
 - la licence, (copyright si rien)
 - une liste datée des modifications

commentaires

#QDLE#Q#A*BC#30#

```
int my_function(int arg){
    // set a counter to 0
    int counter=0 ;
    ... .
    ... .
    if (x==0){
        // because the string is empty in
        //this case
    }
    ...
    ...
    for(i=0;i<counter-1;++i){
        // parse the char of the
        // string avoiding the \0
        ... .
    }
    ... .
}
```

- sur cet exemple, quel commentaire est sans intérêt ?

— A

— B

— C

gestion de sources

- Lorsque l'on interagit avec d'autres développeurs, il est indispensable de pouvoir communiquer des propositions de modifications (ajout de fonctionnalité, correctif de bug, amélioration des perfs...) :

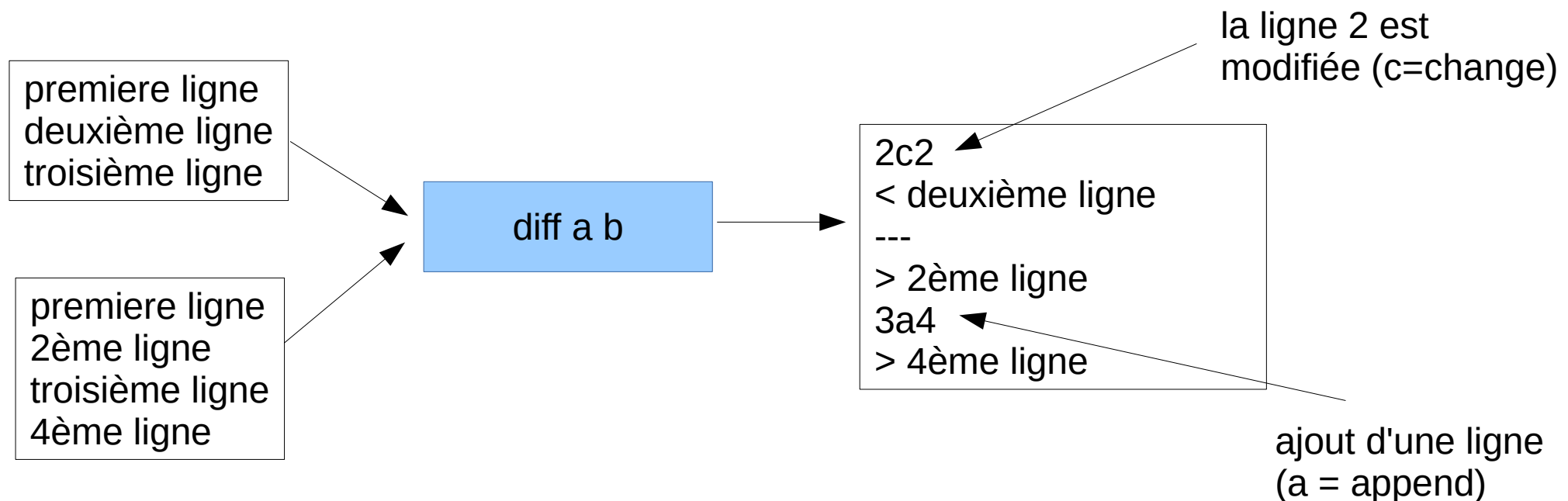
gestion de sources

#QDLE#S#ABC#25#

- Lorsque l'on interagit avec d'autres développeurs, il est indispensable de pouvoir communiquer des propositions de modifications (ajout de fonctionnalité, correctif de bug, amélioration des perfs...) :
 - A) j'envoie tout le code en indiquant que c'est une nouvelle version.
 - B) j'écris un email détaillé des modifications à effectuer.
 - C) autre approche...

diff

- **diff** est un outil d'analyse de texte qui compare deux fichiers entre eux et produit le nombre minimum d'éditions de lignes à faire sur le premier fichier pour obtenir le second :



diff : side by side

- on peut afficher les deux fichiers cote à cote :

```
diff -y a b
```

```
premiere ligne  
deuxième ligne  
troisième ligne
```

```
premiere ligne  
| 2ème ligne  
troisième ligne  
> 4ème ligne
```

- diff permet la comparaison récursive de deux arborescences.

diff : recursif

- Je souhaite modifier le code source d'un projet :
 1. je fais une copie de sauvegarde des sources d'origine
 2. j'effectue mes modifications
 3. à tout moment, je visualise mes modifications avec
`diff : diff -r projet projet_new`

diff : recursif

- Je souhaite modifier le code source d'un projet :
 1. je fais une copie de sauvegarde des sources d'origine
 2. j'effectue mes modifications
 3. à tout moment, je visualise mes modifications avec
`diff : diff -r projet projet_new`

```
diff -r GenTaskLib/TaskParser.cpp GenTaskLib_new/TaskParser.cpp
15c15
<     throw gtl::InvalidArgumentException("json parser error: expected a dictionnary at each task");
---
>     throw gtl::InvalidArgumentException("json parser error: expected a dictionnary for each task");
diff -r GenTaskLib/TaskParser.hpp GenTaskLib_new/TaskParser.hpp
36a37,38
>  /*! TaskParser: build a task from a json description.
>  */
```

Ajout d'un commentaire

diff : algorithme

- Le programme diff repose sur un problème classique d'algorithmique du texte : La plus longue sous-séquence commune

MOTELS_ARE NOTI HELL!

MIROIR_TU ES LA!

- Sur cet exemple « MO T » est une sous séquence commune.

diff : algorithme

#QDLE#Q#ABC*D#60#

- Le programme diff repose sur un problème classique d'algorithmique du texte : La plus longue sous-séquence commune

MOTELS ARE NOT HELL!

MIROIR TU ES LA!

- Taille de la plus longue sous séquence commune ? (les espaces comptent).
A. 6 B. 8 C. 9 D. 10

diff : algorithme

- Le programme diff repose sur un problème classique d'algorithmique du texte : La plus longue sous-séquence commune

MOTELS_ARE_NOT_HELL!

MIROIR_TU_ES_LA!

MORTEL!

diff : algorithm

- Chaque fichier est découpé en lignes
- Les lignes sont comparées entre elles
- Puis l'ensemble des lignes sont comparées entre elles (LCS où chaque « symbole » représente une ligne).

diff et communication

- Ainsi, si l'on souhaite communiquer une modification, il suffit d'envoyer le résultat d'un diff récursif : `diff -rupN original new > patch`
- On appelle ce fichier un patch.
- Le destinataire peut lire ce fichier et comprendre vos modifications
- Il peut également appliquer ces modifications en local grâce au programme `patch`
- *les options upN sont nécessaires au fonctionnement de patch, elles ajoutent des informations de contexte (u), de fonction (p), d'ajout de fichier (N)*

patch

- le programme patch permet d'appliquer les modifications identifiées par diff.
- Ainsi sur l'exemple précédent je peux faire :

```
$ cp -R GenTaskLib GenTaskLibMod
```

```
$ cd GenTaskLibMod
```

```
$ patch < ../patch
```

```
patching file TaskParser.cpp
```

```
patching file TaskParser.hpp
```

```
$ cd .. ; diff -r GenTaskLib GenTaskLibMod
```

```
diff -r GenTaskLib/TaskParser.cpp GenTaskLibMod/TaskParser.cpp
```

```
15c15
```

```
<     throw gtl::InvalidArgumentException("json parser error: expected a dictionnary at each task");
```

```
---
```

```
>     throw gtl::InvalidArgumentException("json parser error: expected a dictionnary for each task");
```

```
diff -r GenTaskLib/TaskParser.hpp GenTaskLibMod/TaskParser.hpp
```

```
36a37,38
```

```
>  /* TaskParser: build a task from a json description
```

diff & patch

- Dans le monde open source, diff et patch sont extrêmement utilisés

The screenshot shows the Mozilla Bugzilla interface for bug 328174. The page is titled "Bug 328174 - ISP files: can't preselect server type choice". The bug status is "REOPENED". The bug was reported on 2006-02-22 02:29 PST by Yann Rouillard and modified on 2009-11-11 19:21 PST. The bug is assigned to Yann Rouillard. The bug is categorized under "Product: Thunderbird" and "Component: Account Manager". The bug is marked as "fixed1.8.1".

The "Attachments" section lists several files, including "ISP example file to test the bug", "Patch to preselect imap in server page if server type was set to imap in isp rdf file", "cumulative patch", "Allow isp rdf to force use of incoming username for outgoing server", and "rdf file to test smtpUseIncomingUsername".

Three arrows point to the "Patch to preselect imap in server page if server type was set to imap in isp rdf file" attachment, highlighting it as one of the three patches listed.

liste de 3 patchs correctifs