

Programmation C avancée

Concepts & Outils
pour le développement

maj 01/2023



Tests d'implémentation

- Tout module `module.c` gérant un type `Module` doit contenir une méthode `moduleVerifie` destinée à vérifier la cohérence de l'instance de `Module` qui lui est passée en paramètre
 - Utile seulement s'il existe des conditions vérifiables
 - Sert à vérifier la cohérence des objets de type `Module` calculés par les méthodes du module
 - Assertion ou test en mode « debug »
 - Utilisation d'un drapeau « `MODULE_DEBUG` »
 - Mise à la disposition des tiers désireux d'étendre les fonctionnalités du module

Tests d'implémentation

```
int
matriceFaitQqch (
Matrice *      source,
Matrice *      destination,
int            paramètre)
{
...
#ifdef MATRICE_DEBUG                /* Test de pré-condition */
    if (matriceVerifie (source) != 0) { /* Test avec retour d'erreur */
        ...
        return (1);
    }
#endif /* MATRICE_DEBUG */
...
#ifdef MATRICE_DEBUG                /* Test de post-condition */
    assert (matriceVerifie (destination) == 0); /* Assertion (exit) */
#endif /* MATRICE_DEBUG */

    return (0); /* On y est arrivé */
}
```

Les tests d'intégration

- Les tests d'intégrations valident le fonctionnement global d'un module :
 - Cohérence des fonctions entre elles
 - Exécution de série d'opérations types
- Les tests d'intégrations peuvent également valider le fonctionnement de plusieurs modules entre eux
 - par exemple : couplage d'un module de graphe avec un module d'arbre

Tests d'acceptation / recette

- Ont pour but d'attester la validité du projet dans son ensemble
 - Mettent en œuvre des jeux de tests de taille réelle
 - Utilisés comme éléments contractuels pour la phase de recette du logiciel

Tests d'acceptation / recette

- Tout projet doit disposer d'un ou plusieurs fichiers contenant la procédure de tests de recette
 - Programmes ou scripts shell
- Procédure documentée dans le manuel de maintenance

Couverture, performance, non-régression

- Certaines caractéristiques peuvent être observées sur les tests (indépendamment de leurs types) :
 - Couverture : correspond au pourcentage du code effectivement exécuté par les tests. Permet de mettre en avant du code mort ou du code non testé
 - Non-Régression : correspond au fait qu'au fur et à mesure du développement, les tests passés continuent d'être validés
 - Performance : les tests permettent également de faire de la veille sur les ressources utilisées (CPU, mémoire...). Le suivi dans le temps permet de mettre en avant des dysfonctionnements

Couverture

- L'option `--coverage` de gcc permet de générer des traces d'exécution

main.c:

```
int main(int argc, char
**argv){
  if (argc>2)
    printf("ok");
  else
    printf("not ok");
  return 0;
}
```



Couverture

- L'option `--coverage` de gcc permet de générer des traces d'exécution

main.c:

```
int main(int argc, char
**argv){
  if (argc>2)
    printf("ok");
  else
    printf("not ok");
  return 0;
}
```

`gcc --coverage ...`

`./main`
`./main.gcno`

`./main` → `./main.gcda`

`gcov main.c`

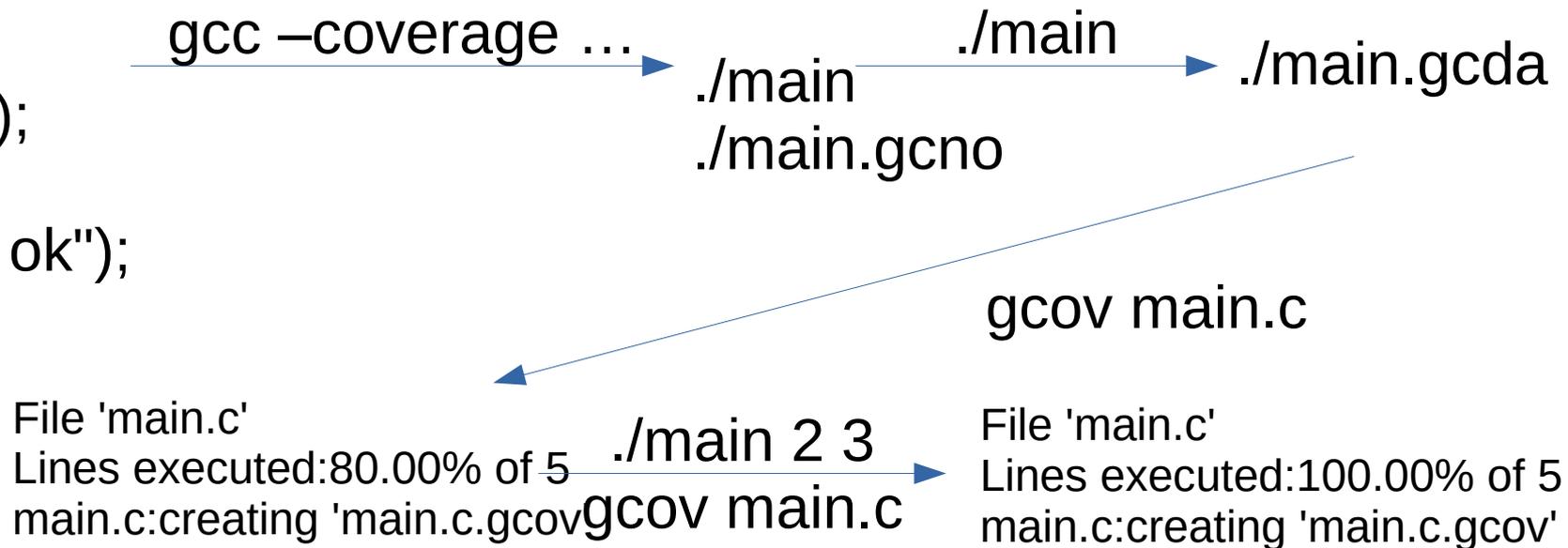
File 'main.c'
Lines executed:80.00% of 5
main.c:creating 'main.c.gcov'

Couverture

- L'option `--coverage` de gcc permet de générer des traces d'exécution

main.c:

```
int main(int argc, char
**argv){
  if (argc>2)
    printf("ok");
  else
    printf("not ok");
  return 0;
}
```



Couverture

- La couverture est une propriété très intéressante à observer
- Pour les tests, elle permet de mettre à jour du code non testé ou inutile
- Permet également lors de tests de recette ou de bêta de voir simplement quelles parties sont les plus utilisées, quelles erreurs n'arrivent « jamais » ou « souvent »...

Programmation C avancée

Performance



Analyse de performance (1)

- La performance d'un logiciel est évaluée en fonction des ressources nécessaires à l'obtention du résultat demandé
 - Temps mis
 - Ressources consommées (mémoire centrale, espace disque, bande passante réseau, ...)

Analyse de performance (2)

- Lorsque la performance est insuffisante, il faut déterminer l'origine de cette insuffisance afin d'essayer d'y porter remède
 - Problèmes d'implémentation, pas de spécification
 - Évaluation sur des cas réels, après maquettage
- Les remèdes pourront être :
 - Matériels : ajout ou remplacement de ressources
 - Plus le temps passe, plus les matériels sont puissants !
 - Logiciels : recodage de routines critiques ou bien modifications profondes de la structure du logiciel

Analyse de performance (3)

- Lorsque le manque de performance concerne le temps, les problèmes d'accès à la mémoire en sont les causes principales
 - En moyenne, près de la moitié des cycles consommés par les processeurs sont des cycles d'attente de la mémoire
- Il est donc essentiel de concevoir les algorithmes afin de minimiser les attentes mémoire

Principes de localité

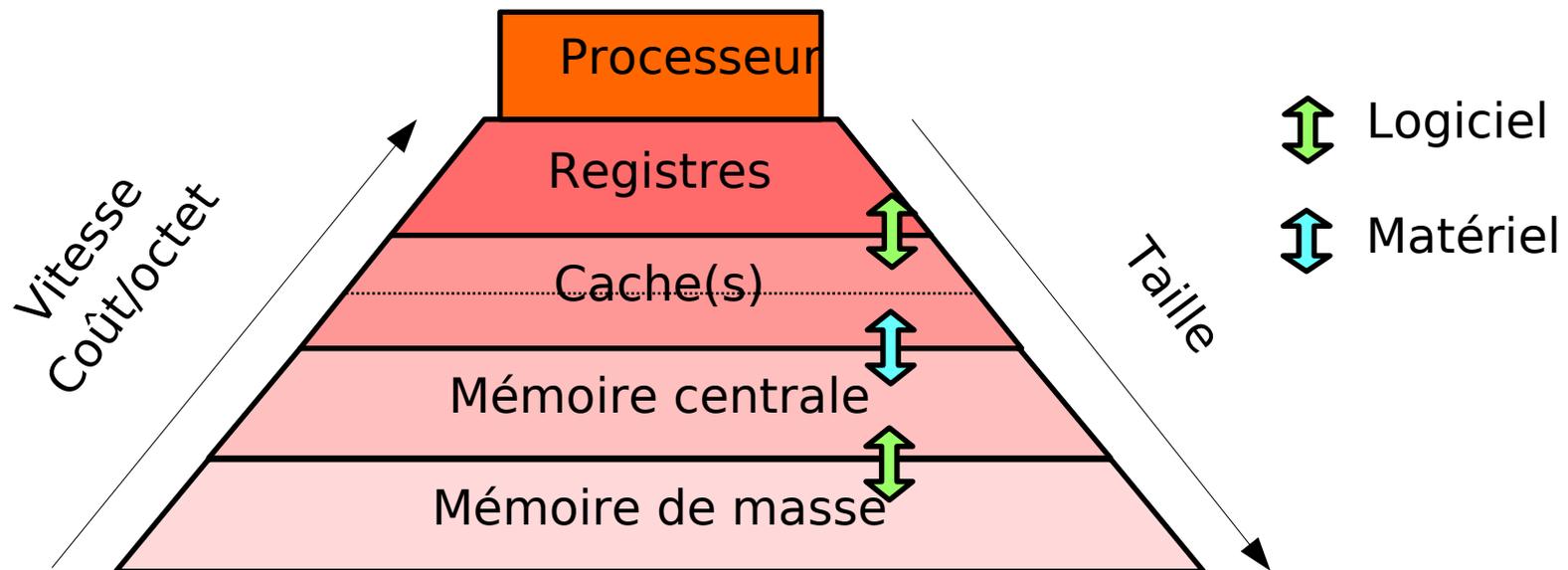
- Dans tout programme, il est possible de mettre en évidence un phénomène de localité des accès mémoire
 - Localité temporelle : plus une zone mémoire a été accédée récemment, plus sa probabilité de réaccès est élevée
 - Lecture des instructions par le processeur (boucles), ...
 - Localité spatiale : plus une zone mémoire est proche de la dernière zone mémoire accédée, et plus la probabilité qu'elle soit à son tour accédée est importante
 - Parcours de tableaux, ...

Hiérarchie mémoire (1)

- Pour minimiser l'attente de la mémoire, il faut que les informations les plus fréquemment utilisées soient disponibles le plus rapidement possible
- On s'appuie sur les principes de localité pour mettre en place une hiérarchie de la mémoire
 - Mémoires rapides de faible capacité, proches du processeur
 - Mémoires de grande capacité aux temps d'accès plus longs, situées plus à distance

Hiérarchie mémoire (2)

- Met en œuvre les principes de localité
- Rend disponibles plus rapidement les données les plus fréquemment utilisées



- Les algorithmes doivent s'appuyer dessus !

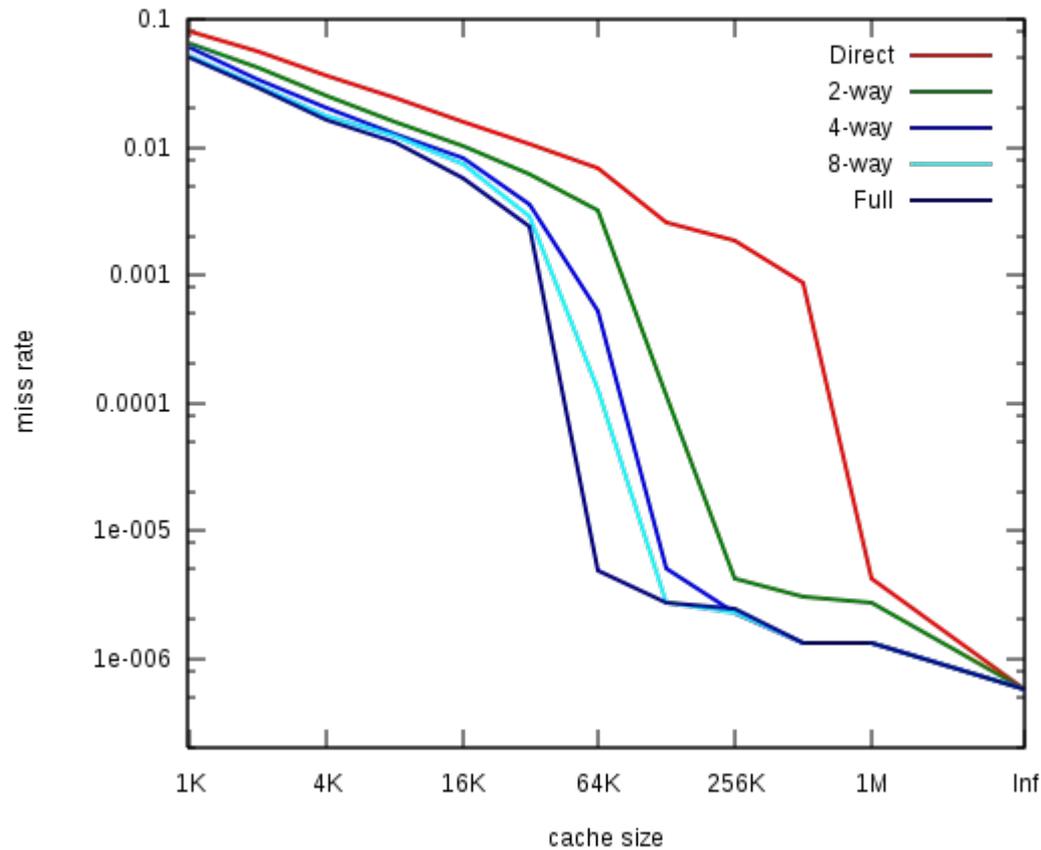
Mémoires cache (1)

- Mémoire(s) rapide(s) située(s) entre le processeur et la mémoire centrale
- On trouve habituellement plusieurs niveaux de cache sur les architectures modernes
 - Cache de premier niveau
 - Sur le chip du processeur lui-même
 - Quelques dizaines de Ko seulement
 - Caches dissociés pour les instructions et les données
 - Caches de second/troisième niveau
 - Dans le boîtier du processeur ou à proximité
 - De quelques centaines de Ko à quelques Mo ; 2008: intel i7 8Mo; 2017: Intel Core i9 9900K 512K – 2Mo – 16Mo
2020 : AMD Ryzen 9 5900X: 12 x (64k - 512K) - 64Mo

Mémoires cache (2)

- Les caches ne manipulent pas des octets ou des mots, mais des lignes (« *cache lines* »)
 - Lorsque le processeur demande un mot mémoire, qui n'est pas déjà présent dans le cache, le cache charge toute la ligne contenant le mot voulu à partir de la mémoire (de 8 à 512 octets)
 - Mise en œuvre du principe de localité spatiale
- Lorsque le cache est plein, la ligne la plus ancienne est effacée pour faire de la place à la nouvelle
 - Politique de remplacement de type LRU

Cache: Taille vs. Fautes



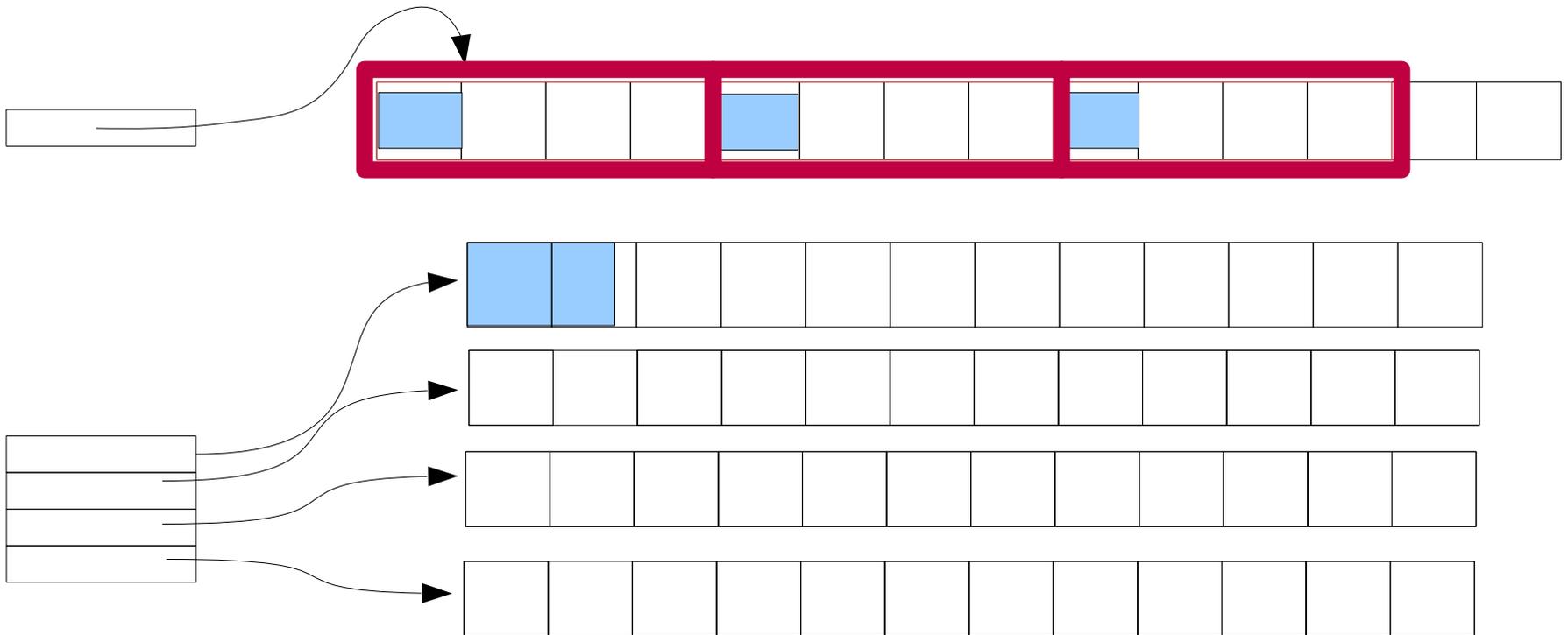
benchmark: SPEC CPU2000

Programmation « *cache friendly* »

- Pour qu'un algorithme soit efficace sur une architecture disposant d'une hiérarchie mémoire, il faut :
 - Effectuer la majorité des parcours de façon continue
 - Croissante ou décroissante
 - Maximise l'utilisation des données des lignes nouvellement chargées
 - Effectuer les parcours en écriture de façon continue
 - Les écritures sont plus chères car on doit répercuter les modifications en mémoire centrale

Programmation « *cache friendly* »

- Manipuler plusieurs tableaux de sous-structures plutôt qu'un unique tableau de structures de grandes tailles
 - Les lignes de cache ne stockent que des données utiles



Mesure de la performance

- La mesure de la performance d'un logiciel est complexe, car la prise de mesures doit perturber le moins possible le fonctionnement du système exécutant le logiciel
- Les mesures de performances peuvent être effectuées au niveau :
 - Du processeur
 - Du système d'exploitation
 - Du programme

Code profiling

- Le profilage de code est l'action d'instrumenter le code source afin d'en obtenir des mesures d'usage lors de l'exécution de jeux de tests
 - Ajout de routines de comptage de passages en différents points du code source
 - Activation de registres matériels du processeur dédiés à cette activité
 - Comptage du nombre de cycles consommés, des accès mémoire, des défauts de cache...

time

- Commande Unix classique donnant un résumé des ressources consommées par le programme passé en paramètre
 - Temps CPU consommé en mode utilisateur
 - Temps CPU consommé en mode système
 - Temps réel écoulé depuis le lancement
 - Taille mémoire utilisée par le code et les données
 - Nombre de défauts de page, etc...

```
% time gcc -O3 bro1.c -o bro1
0.05user 0.02system 0:00.18elapsed 43%CPU (0+0)k 0in+0out
(9major+2815minor)pagefaults 0swaps
```

Routines de mesure

- La routine `clock()`, appartenant à la bibliothèque standard, renvoie le temps CPU écoulé depuis une date d'origine
 - On calcule le temps consommé dans une routine par soustraction entre la valeur à la sortie et la valeur à l'entrée
- La routine `getrusage()` permet d'obtenir, au niveau du processus, les informations affichées par la commande **time**
 - Temps CPU utilisateur et système, mémoire, ...

getrusage

```
int getrusage(int who, struct rusage *usage);
```

```
struct rusage {  
    struct timeval ru_utime; /* user CPU time used */  
    struct timeval ru_stime; /* system CPU time used */  
    long ru_maxrss; /* maximum resident set size */  
    long ru_ixrss; /* integral shared memory size */  
    long ru_idrss; /* integral unshared data size */  
    long ru_isrss; /* integral unshared stack size */  
    long ru_minflt; /* page reclaims (soft page faults) */  
    long ru_majflt; /* page faults (hard page faults) */  
    long ru_nswap; /* swaps */  
    long ru_inblock; /* block input operations */  
    long ru_oublock; /* block output operations */  
    long ru_msgsnd; /* IPC messages sent */  
    long ru_msrvcv; /* IPC messages received */  
    long ru_nsignals; /* signals received */  
    long ru_nvcsw; /* voluntary context switches */  
    long ru_nivcsw; /* involuntary context switches */  
};
```

Compteurs matériels (1)

- Les processeurs modernes disposent tous de circuits destinés à la mesure de performance
- Compteurs paramétrables d'événements internes au processeur, tels que nombres de cycles consommés, de lectures ou écritures, d'opérations à virgule flottante, de défauts de cache de premier ou deuxième niveau, ...
 - Deux registres compteurs de 40 bits disponibles sur le Pentium II, quatre de 48 bits sur l'Athlon

Compteurs matériels (2)

- Différentes bibliothèques permettent de sélectionner le type d'événements à compter et de lire la valeur des compteurs
 - Dépendantes du processeur et du système d'exploitation
- Tentatives d'offrir une interface unifiée pour plusieurs processeurs et systèmes
 - *papi*, de l'Université du Tennessee

gprof (1)

- **gprof** est un outil de profilage, permettant de savoir dans quelles routines un programme passe le plus de temps, et quel est l'arbre d'appel du programme
- **gprof** analyse a posteriori les traces générées par l'exécution d'un programme, et produit un relevé statistique du temps passé dans chaque routine

gprof (2)

- Pour que l'exécution du programme génère des traces exploitables, il faut compiler avec l'option « `-pg` » de `gcc`
 - Réalise l'édition de liens avec les bibliothèques adaptées
- À la fin de l'exécution, les traces sont collectées dans le fichier « `gmon.out` »

```
% gcc -pg brol.c -o brol
% ./brol
% ls
brol
brol.c
gmon.out
```

gprof (3)

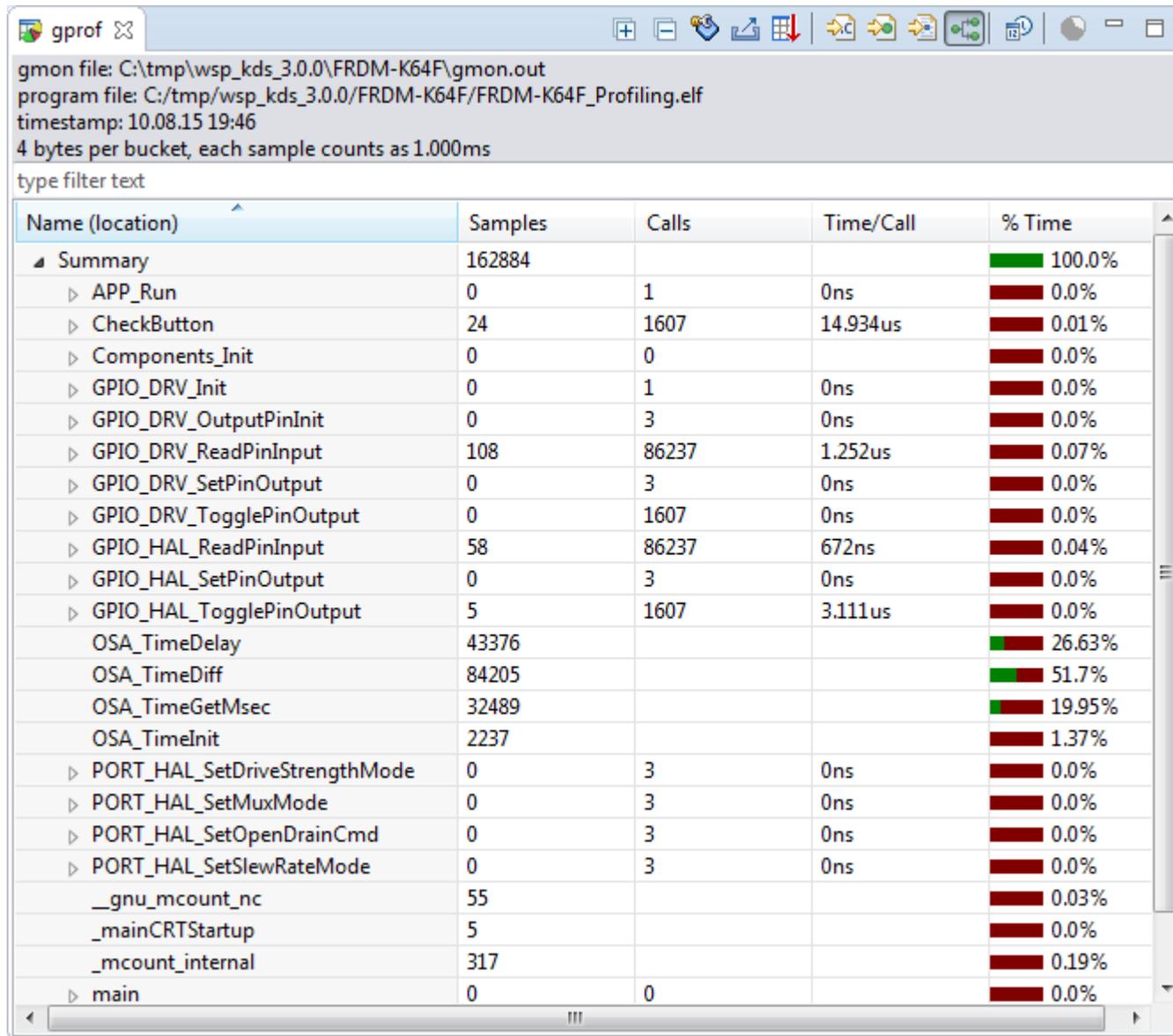
- Le rapport d'exécution est créé par la commande `gprof` proprement dite
 - Rapport d'exécution en format texte
- Classe les fonctions par ordre décroissant de temps consommé dans la fonction et dans les sous-fonctions qu'elle a appelées

```
% gprof bro1 gmon.out > rapport.txt  
% more rapport.txt
```

gprof (4)

```
index % time    self  children    called    name
...
[6]      87.7    0.04   35.95   1099+5870  <cycle 2 as a whole> [6]
          0.03   19.27   4773+1647  vgraphSeparateSt [7]
          0.00    0.00   1098      vgraphSeparateMl [42]
-----
          1647      vgraphSeparateSt [7]
          3674      vgraphSeparateMl2 [9]
[7]      47.0    0.04   35.95   1099/1099  hgraphOrderNd [5]
          0.03   19.27   4773+1647  vgraphSeparateSt [7]
          15.06    1.72   2576/2576  vgraphSeparateFm [8]
          2.10    0.39   1098/1098  vgraphSeparateGg [14]
          0.00    0.00   1099/1099  stratTestEval [41]
          0.00    0.00   1098/1098  vgraphStoreInit [44]
          0.00    0.00   1098/1098  vgraphStoreSave [45]
          0.00    0.00   1098/1098  vgraphStoreExit [43]
          0.00    0.00    714/714  vgraphStoreUpdt [47]
          1098      vgraphSeparateMl [42]
          1647      vgraphSeparateSt [7]
```

gprof via un ide (eclipse)



gmon file: C:\tmp\wsp_kds_3.0.0\FRDM-K64F\gmon.out
program file: C:\tmp\wsp_kds_3.0.0\FRDM-K64F\FRDM-K64F_Profiling.elf
timestamp: 10.08.15 19:46
4 bytes per bucket, each sample counts as 1.000ms

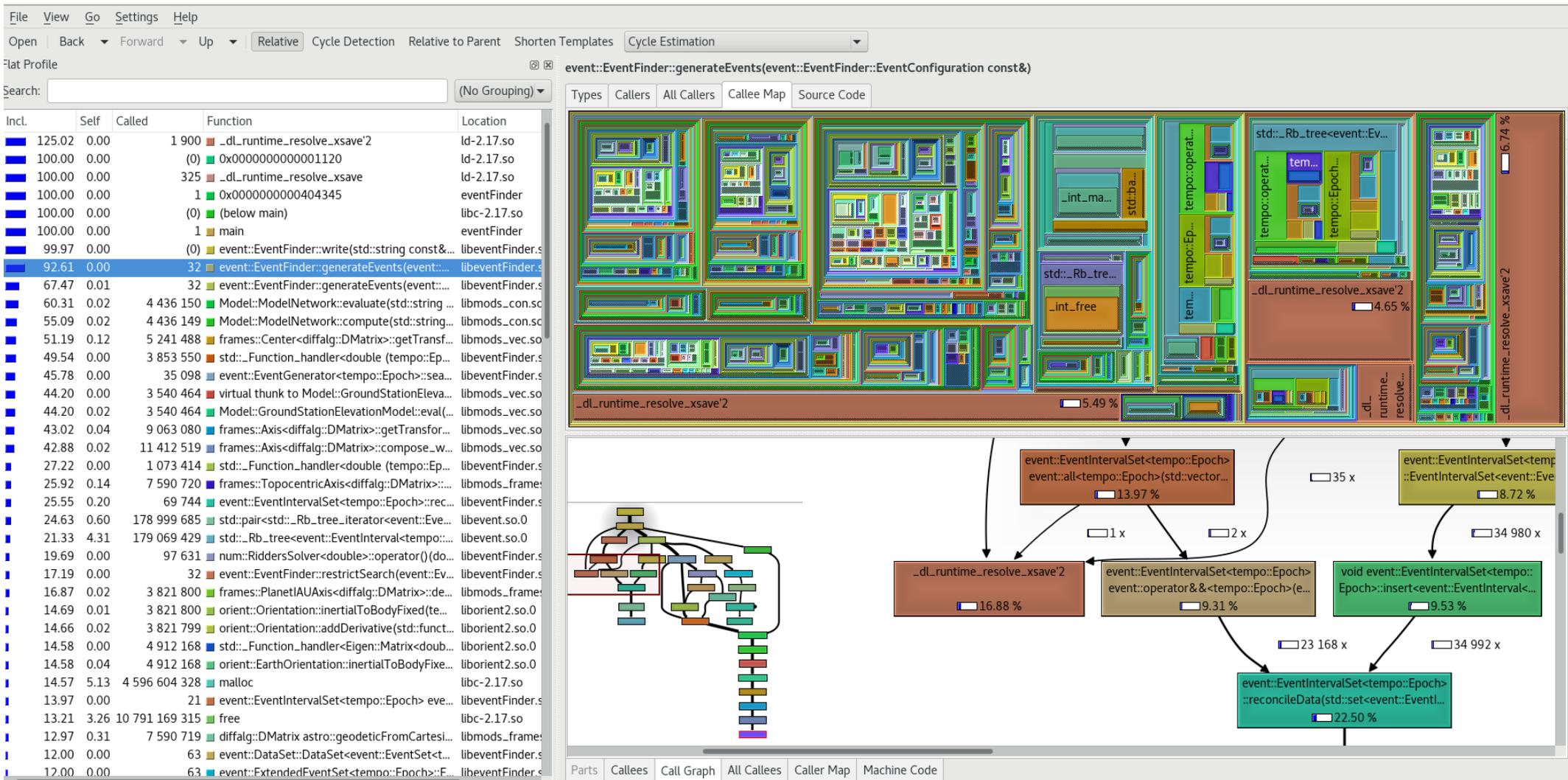
type filter text

Name (location)	Samples	Calls	Time/Call	% Time
▲ Summary	162884			100.0%
▶ APP_Run	0	1	0ns	0.0%
▶ CheckButton	24	1607	14.934us	0.01%
▶ Components_Init	0	0		0.0%
▶ GPIO_DRV_Init	0	1	0ns	0.0%
▶ GPIO_DRV_OutputPinInit	0	3	0ns	0.0%
▶ GPIO_DRV_ReadPinInput	108	86237	1.252us	0.07%
▶ GPIO_DRV_SetPinOutput	0	3	0ns	0.0%
▶ GPIO_DRV_TogglePinOutput	0	1607	0ns	0.0%
▶ GPIO_HAL_ReadPinInput	58	86237	672ns	0.04%
▶ GPIO_HAL_SetPinOutput	0	3	0ns	0.0%
▶ GPIO_HAL_TogglePinOutput	5	1607	3.111us	0.0%
OSA_TimeDelay	43376			26.63%
OSA_TimeDiff	84205			51.7%
OSA_TimeGetMsec	32489			19.95%
OSA_TimeInit	2237			1.37%
▶ PORT_HAL_SetDriveStrengthMode	0	3	0ns	0.0%
▶ PORT_HAL_SetMuxMode	0	3	0ns	0.0%
▶ PORT_HAL_SetOpenDrainCmd	0	3	0ns	0.0%
▶ PORT_HAL_SetSlewRateMode	0	3	0ns	0.0%
__gnu_mcount_nc	55			0.03%
_mainCRTStartup	5			0.0%
_mcount_internal	317			0.19%
▶ main	0	0		0.0%

valgrind

- En plus de memcheck, valgrind dispose d'autres « outils » (valgrind est une plateforme)
 - cachegrind : analyse au niveau des caches processeur
 - callgrind : cachegrind + graphe d'appel, à utiliser avec kcachegrind (visualisateur)
 - massif : analyse de l'évolution du tas
 - dhat : analyse des accès au tas

kcachegrind



Programmation C avancée

Les métriques



Qualité: outils et métriques

- Des métriques et propriétés du code:
 - duplications
 - commentaires
 - nombres de fichiers / classes / méthodes / fonctions /
 - convention de nommage
 - règles d'implémentation spécifiques
- évolution de ces métriques dans le temps
- exemple:

<http://nemo.sonarsource.org/>

SonarQube

Dashboards Projects Measures Issues

Settings Log in Search

Helicopter View

Activity
Java Projects
Javascript Projects
Languages Panel

TOOLS

Dependencies
Compare

sonarqube
Sonar as a Service
for your project with



All Projects

SQALE Rating
B

Remediation Cost
69,102.9 days

Lines of Code
10,637K

5,280.4 days to **A**

All Projects

Issues
524,089

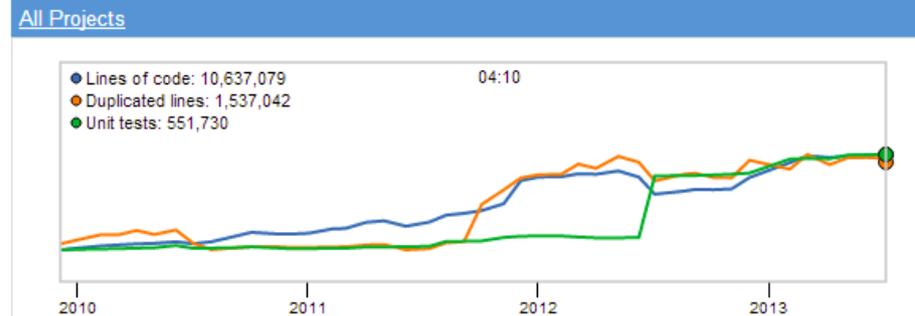
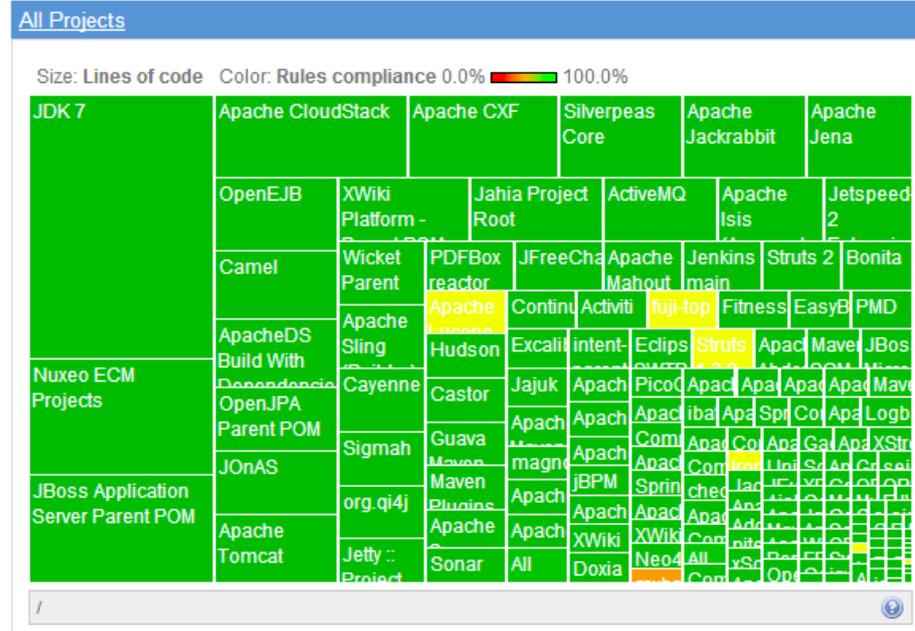
Rules compliance
87.1%

- Blocker 889
- Critical 3,019
- Major 441,509
- Minor 20,256
- Info 58,416

Forges

Name	LOCs	SQALE Rating
Forges	8,114,396	B
Apache	4,149,049	A
Others	1,984,743	B
JBoss	560,876	B
OW2	535,057	B
Sourceforge	367,201	A
Codehaus	257,051	A
GoogleCode	137,790	A
OPS4J	71,501	A
SpringSource	51,128	A

9 results



SonarQube

SonarQube / SonarQube :: Batch

src/main/java/org/sonar/batch/index/Cache.java

379

Lines of code

3h 25min

Debt

6

Issues



74.3%

Coverage

5.8%

Duplicated lines (%)



SCM



Size	Complexity	Structure	Documentation	
Lines	519	Classes	6	
Lines of code	379	Functions	56	
		Accessors	0	
		Statements	174	
			Comment lines	23
			Comments (%)	5.7%
			Public API	33
			Public undocumented API	21
			Public documented API (%)	36.4%

Version 1.0.0-SNAPSHOT - 21 Nov 2012 19:34

Time changes...

Lines of code

2,995

4,186 lines
1,291 statements
50 files

Classes

53

8 packages
213 methods
108 accessors

Violations

207

Rules compliance

83.3%

	Blocker	0
	Critical	0
	Major	149
	Minor	52
	Info	6



Comments

8.5%

277 lines
21.9% docu. API
146 undocu. API

Duplications

1.6%

69 lines
7 blocks
1 files

Package tangle index

23.1%

> 3 cycles

Dependencies to cut

1 between packages
3 between files

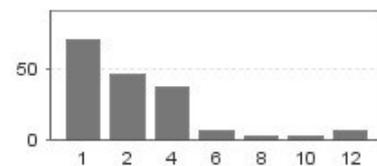
Complexity

2.6 /method

10.4 /class

11.0 /file

Total: 550



Methods Files

Unit tests coverage

0.0%

0.0% line coverage
0.0% branch coverage

Unit test success

100.0%

0 failures
0 errors

11 tests

2.3 sec

SonarQube

Duplications

0.9%

Lines
1,781

Blocks
85

Files
65

Drilldown to find where duplications are

SonarQube :: Plugin API	14	src/main/java/org/sonar/wsclient/services	4	ProjectIssuesDashboard.java	3
SonarQube :: Core	14	src/main/js/widgets	4	ProjectDefaultDashboard.java	3
SonarQube :: Batch	10	src/main/js/navigator/filters	4	Cache.java	2
SonarQube :: Plugins :: Core	9	src/main/java/org/sonar/core/permission	4	ajax-select-filters.js	2
SonarQube :: Web Service Client	4	src/main/java/net/sourceforge/pmd/c	3	AesCipher.java	2
				app.js	2

SonarQube / SonarQube :: Plugins :: Core
src/main/java/org/sonar/plugins/core/dashboards/ProjectIssuesDashboard.java

27 Lines of code 3h Debt 1 Issues 100.0% Coverage 39.0% Duplicated lines (%) SCM

Duplications

Duplicated blocks 3 >

Duplicated lines 23

Duplicated By

src/main/java/org/sonar/plugins/core/dashboards/ProjectDefaultDashboa...

Lines: 33 - 48

src/main/java/org/sonar/plugins/core/dashboards/ProjectHotspotDashbo...

Lines: 36 - 53

src/main/java/org/sonar/plugins/core/dashboards/ProjectTimeMachineDa...

Lines: 44 - 59

```
43     addSecondColumn(dashboard);
44     return dashboard;
45 }
46
47 private void addFirstColumn(Dashboard dashboard) {
48     dashboard.addWidget("unresolved_issues_statuses", 1);
49     dashboard.addWidget("action_plans", 1);
```

Files that contain duplications of the current block (identified by the orange bar on the left margin)

SonarQube

example.HelloWorld

Coverage Dependencies Duplications LCOM4 Source Violations

80.0% Line coverage: 80.0% (8/10) Branch coverage: 0 (0/0)

40.0% by unit tests
50.0% by integration tests

Full source | IT lines to cover

```
1 package example;
2
3 1 public class HelloWorld {
4
5     public void coveredByUnitTest() {
6 0     System.out.println("coveredByUnitTest1");
7 0     System.out.println("coveredByUnitTest2");
8 0     }
9
10    public void coveredByIntegrationTest() {
11 1     System.out.println("coveredByIntegrationTest1");
12 1     System.out.println("coveredByIntegrationTest2");
13 1     System.out.println("coveredByIntegrationTest3");
14 1     }
15
16    public void notCovered() {
17 0     System.out.println("notCovered");
18 0     }
19
```

SonarQube

SonarQube / SonarQube :: Batch

src/main/java/org/sonar/batch/index/Cache.java

379

Lines of code

3h 25min

Debt

6

Issues



74.3%

Coverage

5.8%

Duplicated lines (%)



SCM



Size	Complexity	Structure	Documentation
Lines	519	Classes	6
Lines of code	379	Functions	56
		Accessors	0
		Statements	174
		Comment lines	23
		Comments (%)	5.7%
		Public API	33
		Public undocumented API	21
		Public documented API (%)	36.4%

Version 1.0.0-SNAPSHOT - 21 Nov 2012 19:34

Time changes...

Lines of code

2,995

4,186 lines
1,291 statements
50 files

Classes

53

8 packages
213 methods
108 accessors

Violations

207

Rules compliance

83.3%

	Blocker	0
	Critical	0
	Major	149
	Minor	52
	Info	6

Comments

8.5%

277 lines
21.9% docu. API
146 undocu. API

Duplications

1.6%

69 lines
7 blocks
1 files

Package tangle index

23.1%

> 3 cycles

Dependencies to cut

1 between packages
3 between files

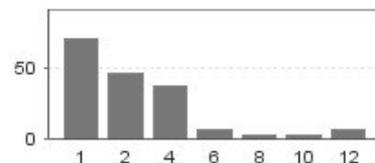
Complexity

2.6 /method

10.4 /class

11.0 /file

Total: 550



Methods Files

Unit tests coverage

0.0%

0.0% line coverage
0.0% branch coverage

Unit test success

100.0%

0 failures
0 errors

11 tests

2.3 sec

Programmation C avancée

Chargement dynamique



Chargement dynamique

- Il est possible de charger dynamiquement une bibliothèque (à l'exécution)
- Les fonctions sont :
 - `void *dlopen(const char *filename, int flags);`
 - `void *dlsym(void *handle, const char *symbol);`
 - `int dlclose(void *handle);`

dlopen

- dlopen prend en paramètre
 - un chemin absolu ou relatif vers une bibliothèque (.so)
 - des options sur le chargement (résolution des symboles, portée des symboles...)
- La valeur de retour est un « handler » qui permet d'utiliser la bibliothèque

dlsym

- La fonction dlsym permet d'accéder aux symboles d'une bibliothèque :
 - fonctions
 - globales
- Attention : **les symboles ne sont pas typés**
- C'est à vous de « caster » la valeur de retour vers le type supposé du symbole

dlclose

- dlclose permet de libérer les ressources associées à une bibliothèque

dlopen / dlsym / dlclose

- soit le fichier a.c :

```
int i=0 ;  
int f(void){  
    i+=1 ;  
    return i ;  
}
```

- on compile : `gcc -shared -fPIC a.c -o liba.so`

- `nm -C liba.so` :
0000000000201020 B __bss_start
.....
0000000000000680 T f
00000000000006a4 T _fini
....
0000000000201024 B i
0000000000000540 T _init
.....

`_init` et `_fini`

- Les fonctions `_init` et `_fini` sont exécutées automatiquement lors du chargement et du déchargement de la bibliothèque
- Il est possible d'écrire ses propres fonctions, pour cela il faut l'indiquer au « linker » :

Solution 1 :

```
#include <stdio.h>
int i=0 ;
int f(void){
    i+=1 ;
    return i ;
}
static void load_lib(void) __attribute__((constructor)) ;
void load_lib(void){
    printf(« loading \n») ;
}
static void release_lib(void) __attribute__((destructor)) ;
void release_lib(void){
    printf(« release\n ») ;
}
```

`_init` et `_fini`

- Les fonctions `_init` et `_fini` sont exécutées automatiquement lors du chargement et du déchargement de la bibliothèque
- Il est possible d'écrire ses propres fonctions, pour cela il faut l'indiquer au « linker » :

Solution 2 :

```
#include <stdio.h>
int i=0 ;
int f(void){
    i+=1 ;
    return i ;
}
void load_lib(void){
    printf(« loading \n») ;
}
void release_lib(void){
    printf(« release\n ») ;
}
```

```
gcc -shared -FPIC -Wl,-init,load_lib -Wl,-fini,release_lib a.c -o liba.so
```

Utilisation : chargement

```
#include<stdio.h>
#include<dlfcn.h>
```

```
int main(int argc, char **argv){
    void *h=dlopen("./liba.so",RTLD_NOW);
    printf("%p\n",h);
    dlclose(h);
}
```

gcc main.c -ldl

loading a
0x1898030
release a

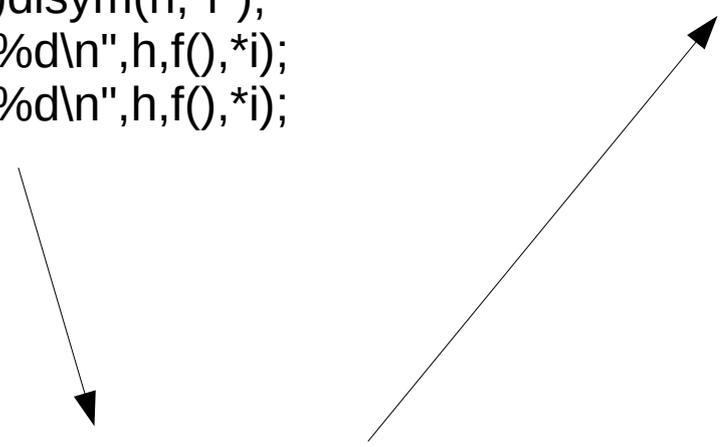
Utilisation : symboles

```
#include<stdio.h>
#include<dlfcn.h>
```

```
int main(int argc, char **argv){
    void *h=dlopen("./liba.so",RTLD_NOW);
    int *i;
    int (*f)(void);
    printf("%p\n",h);
    i=(int *)dlsym(h,"i");
    f=(int (*)(void ))dlsym(h,"f");
    printf("%p %d %d\n",h,f(),*i);
    printf("%p %d %d\n",h,f(),*i);
    dlclose(h);
}
```

```
loading a
0x136c030
0x136c030 1 0
0x136c030 2 1
release a
```

gcc main.c -ldl

A diagram consisting of two arrows. One arrow starts from the closing curly brace of the C code block and points down and to the right towards the text 'gcc main.c -ldl'. A second arrow starts from the text 'gcc main.c -ldl' and points up and to the right towards the dynamic linker output text.

chargement dynamique ⇒ plugin

- Le chargement dynamique permet d'importer de nouvelle fonctionnalité dans un programme au cours de son exécution
- C'est un processus très utilisé pour l'implémentation de plugin
- Permet à des tiers de créer de nouvelles fonctionnalités pour un programme existant (par exemple : ajout du support de flash dans firefox)

plugins

- Pour l'auteur du programme principal :
 - Il faut décrire une série de fonctions (API) permettant d'interagir avec le plugin, par exemple :

```
void *pluginNew(void *app) ;  
char *pluginGetDescription(void *) ;  
char *pluginGetAuthor(void *) ;  
void pluginDoOperation(void *) ;  
int pluginRelease(void *) ;
```
 - On utilisera de préférence un système de handler permettant
 - d'avoir plusieurs instances d'un même plugin,
 - de permettre au plugin de stocker des données.

plugins

- Pour l'auteur du plugin :

- Il faut décrire une série de fonctions (API) permettant d'interagir avec le plugin, par exemple :

```
void *pluginNew(void *app) ;  
char *pluginGetDescription(void *) ;  
char *pluginGetAuthor(void *) ;  
void pluginDoOperation(void *) ;  
int pluginRelease(void *) ;
```

- On utilisera de préférence un système de handler permettant
 - d'avoir plusieurs instances d'un même plugin,
 - de permettre au plugin de stocker des données.