

Programmation par Contrat appliquée au C++ Capitole du Libre

Hermitte Luc

CS Systèmes d'Information

17 novembre 2017





Sommaire

- 1 Avant-propos
- 2 Besoin de gestion des erreurs
- 3 Erreurs de programmation
- 4 Questions?
- 6 Références



Plan partiel

- 1 Avant-propos
- 2 Besoin de gestion des erreurs
- 3 Erreurs de programmation
- 4 Questions?
- 6 Références

Avant-propos Crédits et remerciements



- David Côme, Philipppe Lacour
- → Julien Blanc, Guilhem Bonnefille, alex_deba, Sébastien Dinot, Iradrille, Cédric Poncet-Montange
- ⇒ Style ©CS Système d'Informations
- Contenu sous licence Creative Commons CC-BY-NC-SA

Avant-propos Plus d'infos



- Mes billets de blog : http://luchermitte.github.io/blog/2014/05/24/programmationpar-contrat-un-peu-de-theorie/
- Discussions intéressantes sur dvpz : https://www.developpez.net/forums/d1581316/ccpp/cpp/apprendre-programmation-contrat-ppc-cpp/



Plan partiel

- Avant-propos
- 2 Besoin de gestion des erreurs
- 3 Erreurs de programmation
- 4 Questions?
- 6 Références



Types d'erreurs	Moyens et mé- thodes	Périmètre
Liées au langage	Compilateur	dev





Types d'erreurs	Moyens et mé- thodes	Périmètre
Liées au langage	Compilateur	dev
De logique	TU, tests, PpC, analyse statique, preuve formelle	archi/dev





Types d'erreurs	Moyens et mé- thodes	Périmètre
	thoues	
Liées au langage	Compilateur	dev
De logique	TU, tests, PpC,	archi/dev
	analyse statique,	
	preuve formelle	
D'environnement	détection dy-	dev/user
	namique à	
	l'exécution	





Types d'erreurs	Moyens et mé- thodes	Périmètre
Liées au langage	Compilateur	dev
De logique	TU, tests, PpC, analyse statique, preuve formelle	archi/dev
D'environnement	détection dy- namique à l'exécution	dev/user





Plan partiel

- 3 Erreurs de programmation Quid? Que faire? Quels outils?

La programmation par Contrat

Programmation Défensive En résumé C++20?Principe de Substitution de Liskov (LSP) NVI





C'est quoi une erreur de programmation?

- Erreur dans des algorithmes/calculs;
 - p.ex. sin() qui renvoie des valeurs supérieures à 1, mélange entre des pieds et des mètres, . . .
- Erreur dans des suppositions
 - p.ex. pointeurs non nuls, indice hors bornes...



⊃ Rien, pas même chercher à la détecter



- ⇒ Rien, pas même chercher à la détecter
 - Programme qui crashe plus loin, sans contexte;
 - ou programme qui donne des résultats abérrants, qui seront détectés, un jour, ou peut-être jamais.



- ⇒ Rien, pas même chercher à la détecter
 - Programme qui crashe plus loin, sans contexte;
 - ou programme qui donne des résultats abérrants, qui seront détectés, un jour, ou peut-être jamais.
- ⇒ La détecter pour lancer une exception



- ⇒ Rien, pas même chercher à la détecter
 - Programme qui crashe plus loin, sans contexte;
 - ou programme qui donne des résultats abérrants, qui seront détectés, un jour, ou peut-être jamais.
- ⇒ La détecter pour lancer une exception
 - On est prévenus que quelque chose ne va pas,
 - on ne plante pas (ni en prod, ni en dév & tests), mais ...
 - perte du contexte pour investigation par l'équipe de dév



- Rien, pas même chercher à la détecter
 - Programme qui crashe plus loin, sans contexte;
 - ou programme qui donne des résultats abérrants, qui seront détectés, un jour, ou peut-être jamais.
- ⇒ La détecter pour lancer une exception
 - On est prévenus que quelque chose ne va pas,
 - on ne plante pas (ni en prod, ni en dév & tests), mais ...
 - perte du contexte pour investigation par l'équipe de dév
- La détecter pour claquer une assertion





- Rien, pas même chercher à la détecter
 - Programme qui crashe plus loin, sans contexte;
 - ou programme qui donne des résultats abérrants, qui seront détectés, un jour, ou peut-être jamais.
- ⇒ La détecter pour lancer une exception
 - On est prévenus que quelque chose ne va pas,
 - on ne plante pas (ni en prod, ni en dév & tests), mais ...
 - perte du contexte pour investigation par l'équipe de dév
- La détecter pour claquer une assertion
 - On est prévenus, en phase de développement et de tests, que quelque chose ne va pas, et on dispose d'un contexte exact du soucis au moment où il est détecté;
 - on fait comme si tout allait bien en phase de prod (sauf si on décide de doubler par une exception si le projet exige de la programmation défensive.)





Quels outils pour s'en protéger?

- Invariants statiques
 - p.ex. constructeur vs initialisation différée, référence vs pointeur, signed vs unsigned, ...
- Typage renforcé
 - p.ex. cf. Boost.unit, ou les *User-Defined literals* du C++11.
- Assertions statiques
 - p.ex. taille tableau statique == nombre d'énumérés, type reçu supporte au moins 42000 valeurs (prog. générique), ...
- Outils d'analyse statique du code source (Frama-C, Polyspace, autre?)
- ⇒ TU, TV et assertions
- ⇒ Formaliser les contrats (PpC)



Quels outils pour s'en protéger?

- Invariants statiques
 - p.ex. constructeur vs initialisation différée, référence vs pointeur, signed vs unsigned, ...
- Typage renforcé
 - p.ex. cf. Boost.unit, ou les *User-Defined literals* du C++11.
- Assertions statiques
 - p.ex. taille tableau statique == nombre d'énumérés, type reçu supporte au moins 42000 valeurs (prog. générique), ...
- Outils d'analyse statique du code source (Frama-C, Polyspace, autre?)
- ⇒ TU, TV et assertions
- ⇒ Formaliser les contrats (PpC)





- → Pré-condition : conditions que doit remplir l'appelant d'une fonction pour que cette dernière ait une chance de bien se dérouler. En cas de non respect du contrat par l'appelant, l'appelé ne garantit rien et tout peut arriver.
- → Post-condition : conditions vérifiées par l'appelé, et la valeur retournée, après appel d'une fonction.
- ⇒ Invariant : ensemble de propriétés qu'une classe doit respecter avant et après chaque appel de fonction de l'interface.



- ⇒ La PpC, c'est avant tout des garanties si tout va bien et c'est tout.
- On respecte => on aura un comportement prévisible et valide. Mais si on ne respecte pas le contrat, tout peut arriver. C'est le pays des Undefined behaviours.



- ⇒ À rapprocher des domaines de définition
- ⇒ Si respect des pré-conditions avant appel, alors l'appel doit réussir et produire les résultats attendus dans les post-conditions.
- Le responsable est l'appelant.
- Les assertions sont nos amies mode fail fast.



Post-conditions

- → Garanties sur résultats d'une fonction si pré-conditions remplies, et aucune erreur de runtime.
- Si la fonction sait qu'elle ne peut pas remplir ses post-conditions, alors elle doit échouer.
- → Il ne s'agit pas de détecter les erreurs de programmation, mais de contexte.
- ⇒ Le responsable est l'appelé.
- Relève plus du test unitaire que de l'assertion.



S'applique à des zones durant lesquelles une propriété restera vraie.

- Invariant de boucle (voire, variant de boucle)
- Référence (pointeur jamais nul)
- → Variable (devrait toujours être «Est utilisable, et est dans un état cohérent et pertinent», positionné après construction)
- Invariant de classe (propriété toujours observable depuis du code extérieur aux instances de la classe).





Acteurs et Responsabilités

```
double metier() {
    const double i = interrogeES(); // écrit par le responsable UI
    return sqrt(i);
}
```

sqrt échoue (assertion, résultat abérrant, NaN, ...)

- Si i est positif => Mathématicien
- Si i est négatif => pas le Mathématicien mais
 - Si interrogeES() a pour post-cond positif => Responsable UI
 - Sinon => Intégrateur





Programmation (excessivement) Défensive Principes

- Objectif: Un programme ne doit jamais s'arrêter afin de toujours pouvoir continuer.
- On s'intéresse à la robustesse d'un programme malgré ses erreurs que l'on laisse de côté.
- Définition assez floue (https: //en.wikipedia.org/wiki/Defensive_programming) qui mélange vite : l'offensif, le sécurisé, la vérification des entrées, et l'excessivement défensif.

PpC offensive ou exceptions?



Illustration: code cavalier

```
int main()
{
    try {
        std::ifstream f("distances.txt");
        if (!f) throw std::runtime_error("Cannot open distances.txt");

        double d;
        while (f >> d) {
            const auto sq = std::sqrt(d);
            treat(sq);
        }
        return EXIT_SUCCESS;
    } catch (std::exception const& e) {
        std::cerr << "Error: " << e.what() << "\n";
    }
    return EXIT_FAILURE;
}
// Vim: let $CXXFLAGS='-std=c++14-g'</pre>
```

PpC offensive ou exceptions?



Illustration : défensif baclé

```
namespace my {
double sqrt(double n) {
    if (n<0) throw std::domain error("Negative number sent to sqrt");
    return std::sqrt(n);
int main()
    try -
        std::ifstream f("distances.txt");
        if (!f) throw std::runtime error("Cannot open distances.txt");
        double d:
        while (f \gg d) {
            const auto sq = my::sqrt(d);
            treat(sq);
        return EXIT_SUCCESS;
    } catch (std::exception const& e) {
        std::cerr << "Error: " << e.what() << "\n";
    return EXIT FAILURE;
// Vim: let $CXXFLAGS='-std=c++14-g'
```

PpC offensive ou exceptions?



Illustration : défensif corrigé

```
namespace my {
double sqrt(double n) {
    if (n<0) throw std::domain_error("Negative number sent to sqrt");
    return std::sqrt(n);
  // mv namespace
int main()
    const auto file = "distances.txt":
    try
        std::ifstream f(file):
        if (!f) throw std::runtime_error("Cannot open distances.txt");
        double d;
        for (std::size_t | l = 1 ; f >> d ; ++l) {
            double sq ;
            try {
                sa = mv:: sart(d):
            catch (std::logic error const&) {
                throw std::runtime_error(
                        "Invalid negative distance " + std::to_string(d)
                        +" at the "+std::to string(I)
                        +"th line in distances file "+file);
            treat(sq);
        if (!f.eof()) throw std::runtime_error("oups!");
        return EXIT SUCCESS:
    } catch (std::exception const& e) {
```

la force de l'innovation

PpC offensive ou exceptions?

Illustration : offensif avec validation des entrées

```
namespace my {
* @pre n >= 0
double sqrt(double n) {
    assert(n>=0 && "sqrt can't process negative numbers");
    return std::sqrt(n);
  // my namespace
int main()
    const auto file = "distances.txt";
    try -
        std::ifstream f(file);
        if (!f) throw std::runtime error("Cannot open distances.txt");
        double d:
        for (std::size_t | l = 1 ; f >> d ; ++l) {
            if (d \ll 0)
                throw std::runtime_error(
                        "Invalid negative distance " + std::to_string(d)
                        +" at the "+std::to string(I)
                        +"th line in distances file "+file);
            const auto sq = mv::sqrt(d):
            treat(sq);
        if (! f.eof()) throw std::runtime_error("Des symbles incorrects dans le fichter"
        return EXIT SUCCESS:
     catch (std::exception const& e) {
```



En résumé : comparaison

Cas de la Programmation (excessivement) Défensive

- On veut résister aux erreurs de logique.
- On ne plante jamais à quitte à :
 - renvoyer des valeurs numériques fausses
 - renvoyer des valeurs par défaut (nullptr, 0, -1, 42, NaN, ...), voire des valeurs sentinelles (nullptr, -1)
 - remonter l'erreur de logique (codes de retour, ou exception (std::logic_error))
- On paie toujours sur sqrt(1-sin(x))
- On a un contrat élargi (wide contract) qui résiste aux ruptures de contrats.
- Ex : std::sqrt(), std::vector::at()





En résumé : comparaison Cas de la Programmation par Contrat (offensive)

- On veut traquer et éliminer les erreurs de logique au plus tôt.
- On laisse une UB se produire sur un non respect de contrat
- On ne paie jamais sur sqrt(1-sin(x))
- On a un contrat restrictif (narrow contract)
- \supset On peut exploiter des assertions, ou des outils de preuve formelle (direction prise par le C++20).
- Ex : std::vector::operator[](), std::stack::pop()



C++20? Du côté des prochains standards



- Sujet apprécié et en discussion depuis un moment cf. [Lak14a, Lak14b]
- ⇒ et en bonne voie cf. [DRGL+17]



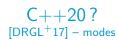


```
La syntaxe des attributs du C++11 a été étendue précondition avec expects:

postcondition avec ensures:

assertions avec assert:
```

```
double sqrt(double x)
[[expects: x >= 0]]
[[ensures ret: abs(ret*ret - x) < epsilon_constant]]
;</pre>
```



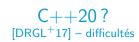


- Modes de vérification
 - default coût faible
 - audit coût élevé
 - axiom pour humains et outils d'analyse statiques
- Modes de compilation
 - off pour les releases
 - default vérification dynamique pour contrats simples
 - audit vérifie tout dynamiquement hors axiomes



C++20? [DRGL $^+$ 17] – offensif ou excessif?

- violation handler
 - réglé en offensif à std::abort par défaut
- continuation option
 - pour reprendre après contrat en échec, ou pour avorter.





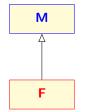
- → ABI stable malgré les modes de compilation
- noexcept quand le violation handler est réglé en «programmation excessivement défensive».
- Pas d'invariants
- ⇒ Pas de relaxation ou de renforcement (LSP)
- Postconditions sur les paramètres sortants

```
void incr(int & r)
[[expects: 0 < r]]
{
    int old = r;
    ++r;
    [[assert: r = old + 1]]; // faking a post-condition
}</pre>
```

$\mathsf{PpC} \to \mathsf{LSP}$ Héritage et préconditions



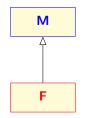
```
 \begin{array}{c} \text{void g(M \& o) } \{ \\ \text{for (auto x} : E_M) \\ \text{o.f(x);} \\ \} \end{array}
```

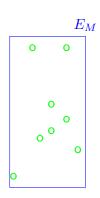






```
\begin{array}{c} \text{void g(M \& o) } \{\\ \text{for (auto } \mathsf{x} \ : \ E_M) \\ \text{o.f(x);} \\ \} \end{array}
```

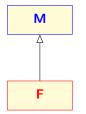




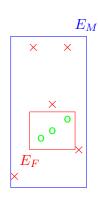




```
 \begin{array}{c} \text{void g(M \& o) } \{ \\ \text{for (auto x} : E_M) \\ \text{o.f(x);} \\ \} \end{array}
```



```
 \begin{array}{ll} \text{void} & \mathsf{F} \colon\colon \mathsf{f}(\mathsf{E}\ \mathsf{x}) & \text{override} \\ [[\,\mathsf{expects}\colon \mathsf{x}\ \in E_F\,]\,]; \\ \dots \\ \mathsf{g}(\mathsf{F}\{\}); \end{array}
```







```
Héritage et préconditions
```

```
void g(M & o) {
                                                                                                                                                                                                  E_{M}
     for (auto \hat{\mathsf{x}} : E_M)
          o.f(x);
                                                                                                                                                                         0
                         M
                                                                                                                                                                          0 0
                                                                                                                                                                                                  0
                                                                         \begin{array}{ll} \text{void} & \mathsf{F} \colon \colon \mathsf{f}(\mathsf{E} \ \mathsf{x}) & \mathsf{override} \\ [\,[\, \mathsf{expects} \colon \mathsf{x} \ \in E_F \,]\,] \,; \end{array} 
                          F
                                                                        g(F{});
                                                                                                                                        E_F
```



$\mathsf{PpC} \to \mathsf{LSP}$ Héritage et préconditions



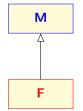
```
void g(M & o) {
                                                                          E_{M}
  for (auto x : E_M)
    o.f(x);
                                                                0
         M
                           void F:: f(E x) override
                           [[expects: \times \in E_F]];
          F
                           g(F{});
                                                    E_F
```

On ne peut qu'affaiblir





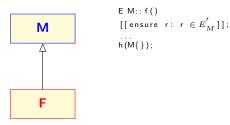
```
 \begin{array}{c} \text{void h(M \& o) } \{ \\ \text{assert(o.f() in } E_{M}^{'}); \\ \dots \\ \} \end{array}
```

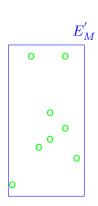


$\mathsf{PpC} o \mathsf{LSP}$ Héritage et postconditions



```
\begin{array}{c} \text{void } \mathsf{h}(\mathsf{M}\ \&\ \mathsf{o})\ \{\\ \text{assert}(\mathsf{o}.\mathsf{f}()\ \text{in}\ E_M^{'});\\ \dots\\ \} \end{array}
```

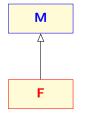




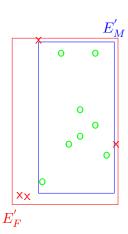




```
 \begin{array}{c} \text{void h(M \& o) } \{ \\ \text{assert(o.f() in } E_M^{'}); \\ \dots \\ \} \end{array}
```



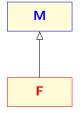
 $\begin{array}{l} {\sf E} \; {\sf F} \colon : {\sf f}() \; \; {\sf override} \\ [[\, {\sf ensure} \; \; r \colon \; {\sf r} \in E_F^{'} \,] \,]; \\ \dots \\ {\sf h}({\sf F}\{\}); \end{array}$



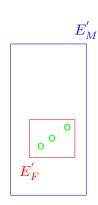
$\mathsf{PpC} o \mathsf{LSP}$ Héritage et postconditions



```
\begin{array}{c} \text{void h(M \& o) } \{ \\ \text{assert(o.f() in } E_{M}^{'}); \\ \dots \\ \} \end{array}
```



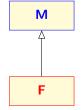
E F::f() override [[ensure r: $\mathbf{r} \in E_F'$]]; ... $h(\mathbf{F}\{\})$;



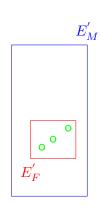
$\mathsf{PpC} o \mathsf{LSP}$ Héritage et postconditions



```
 \begin{array}{c|c} \text{void h(M \& o) } \{ \\ \text{assert(o.f() in } E_M^{'}); \\ \dots \\ \} \end{array}
```



E F::f() override [[ensure r: $r \in E_F'$]]; ... $h(F\{\})$;



On ne peut que renforcer





- pré-conditions : elles ne peuvent être qu'affaiblies par les classes dérivées.
- post-condition : elles ne peuvent être que renforcées par les classes dérivées.
- une classe dérivée ne peut qu'ajouter des invariants.

$PpC \rightarrow LSP$



Le Principe de Substitution de Liskov : une règle fondamentale de conception

Partout où on attend un objet de type A, on peut passer un objet de type B, si et seulement si B dérive publiquement de A

- ⇒ EST-SUBSTITUABLE-A : Règle fondamentale pour la construction des hiérarchies de classes (remplace le EST-UN)
- Une ListeTriee N'EST PAS SUBSTITUABLE A une Liste. Un Point3d n'est pas un Point2d. Un PointColoré n'est pas un Point [Blo08]



NVI



Assurance de la conservation des pré et post conditions

- → Fonction virtuelle = point de variation dans l'interface.
- Impossibilité de contrôler la redéfinition dans les classes dérivées.
- Solution : fournir une interface publique non virtuelle et des fonction virtuelles protégées ou privées
 - Améliore robustesse
 - Diminue couplage
- Voir point qualité 3.7.11 classe.NVI





∢ ≣ →

```
#include <iostream>
#include <cassert>
#include <cmath>
struct Trigo {
    virtual ~Trigo(){}
    /** @pre i < 360
     * Qpost resultat dans [-1,1]
     */
    double compute(int i) {
        // pre-condition
        assert(i < 360 && "angle trop grand");
        // Point de Variation à spécialiser
        const double res = doCompute(i);
        // post-condition
        assert (res \leq 1 && res \geq -1.0 && "résultat fct trigo invalide");
        return res;
private
    virtual double doCompute(int i) =0:
}:
class Sin : public Trigo {
    virtual double doCompute(int i)
    { return std::sin(i / 360. * 3.141592653589739); }
};
int main() {
    Sin s:
    std::cout << s.compute(90); // appelle Sin::compute
```



Plan partiel

- 1 Avant-propos
- 2 Besoin de gestion des erreurs
- 3 Erreurs de programmatior
- 4 Questions?
- 6 Références



Questions?

```
□ →□ →□ →□ →□ →□ →
```



Plan partiel

- Avant-propos
- 2 Besoin de gestion des erreurs
- 3 Erreurs de programmation
- 4 Questions?
- 5 Références



Références I

- Julien Blanc, *Programmation par contrat, application en c++*, http://julien-blanc.developpez.com/articles/cpp/Programmation_par_contrat_cplusplus/, dec 2009.
- Joshua Bloch, *Effective java*, may 2008.
- Philippe Dunski and Luc Hermitte, Coder efficacement bonnes pratiques et erreurs à éviter (en c++), www.d-booker.fr/programmation-et-langage/157-coder-efficacement.html, fev 2014.
- Gabriel Dos Reis, J. D. Garcia, John Lakos, Alistair Meredith, Nathan Myers, and Bjarne Stroustrup, http://www.openstd.org/jtc1/sc22/wg21/docs/papers/2017/p0542r1.html, SupportforcontractbasedprogramminginC++, 16 jun 2017.



Références II

- Andrzej Krzemienski, *Préconditions en c++ partie 1*, http://akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/preconditions/partie-1/, jan 2013, Traduction.
- _____, Préconditions en c++ partie 2, http://akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/ preconditions/partie-2/, fev 2013, Traduction.
- ______, Préconditions en c++ partie 3, http://akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/ preconditions/partie-3/, mar 2013, Traduction.
- _____, Préconditions en c++ partie 4, http://akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/ preconditions/partie-4/, avr 2013, Traduction.



Références III

- John Lakos, Defensive programming done right part 1, https://www.youtube.com/watch?v=1QhtXRMp3Hg&feature=youtube gdata, 8 sep 2014.
- _____, Defensive programming done right part 2, https://www.youtube.com/watch?v=tz2khnjnUx8&feature=youtube_gdata, 8 sep 2014.
- Bertrand Meyer, Conception et programmation orientées objet, http:
 //www.editions-eyrolles.com/Livre/9782212122701/
 conception-et-programmation-orientees-objet, 3 jan 2008.
- Gregory Pakosz, Assertions or exceptions?, https://pempek.net/articles/2013/11/16/assertions-or-exceptions/, nov 2013.



Références IV

- ______, Cross platform c++ assertion library, https://pempek.net/articles/2013/11/17/ cross-platform-cpp-assertion-library/, nov 2013.
- John Regehr, *Use of assertions*, https://blog.regehr.org/archives/1091, fev 2014.
- Herb Sutter, When and how to use exception, http://www.drdobbs.com/when-and-how-to-use-exceptions/184401836, jan 2004.
- Matthew Wilson, *Imperfect c++*, 2004.
- _____, Contract programming 101, http://www.artima.com/cppsource/deepspace3.html, 2006.