

UN PETIT POINT SUR LA PROGRAMMATION PAR

CONTRAT EN C++

15 NOVEMBRE 2021, LUC HERMITTE

Sommaire

- 1 Avant-propos
- 2 PpC : la théorie
- 3 Techniques
- 4 Conclusion
- **5** Références





Plan partiel

- 1 Avant-propos







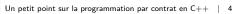
Avant-propos

- ⇒ La programmation par contrat, définition et principes
- → Techniques d'exploitations
 - approche offensive VS défensive
 - autres astuces



@**0**®0





Plan partiel

- 2 PpC : la théorie

Erreurs de programmation

La Programmation par Contrat



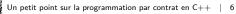
@**0**®0



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 aberrants, 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 aberrants, 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 aberrants, 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 aberrants, 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 aberrants, 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.)





- Rien, pas même chercher à la détecter
 - Programme qui crashe plus loin, sans contexte;
 - ou programme qui donne des résultats aberrants, 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.)
- → Attendre le C++23





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)





Ils sont partout!

Qu'on le veuille ou non



@**0**®0



Ils sont partout!

- Qu'on le veuille ou non
- → Toute fonction a un contrat

@**0**®0

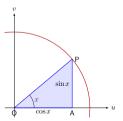


Ils sont partout - Illustration sin

Exemple

double sin(double x)

- $\supset x$ est en nombre flottant (double précision) exprimant un angle en radian
- \supset le résultat est l'ordonnée du point P sur le cercle unitaire dont l'angle \widehat{AOP} vaut x
- \supset incidemment compris entre -1 et 1.





Ils sont partout - Illustration is_in_range [KRZEMIENSKI, P2466 : The notes on contract annotations]

```
// Check val belongs to [low, high]
bool is in _range(int val, int low, int high);
```

Contrat exprimé au travers

- des noms et types des paramètres
- du nom de la fonction
- du commentaire (intervalle fermé [low, high])





- 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 (quasi) 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.

- 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.





Post-conditions

```
std::vector<int> sort(std::vector<int> s)
[[post: i<j: res[i] <= res[j]]]
```

Post-conditions

```
 \begin{split} & std::vector < int > sort(std::vector < int > s) \\ & [[post: i < j: res[i] <= res[j]]] \\ & sort(\{2, 1, 3, 2\}) -> \{1, 2, 3\} ?? // unique sort \end{split}
```

Post-conditions

```
std::vector<int> sort(std::vector<int> s)
[[post: i<j: res[i] <= res[i]]]
sort({2, 1, 3, 2}) \rightarrow {1, 2, 3} ?? // unique sort
sort(\{1, 3, 2, 2\}) \rightarrow \{0, 1, 2, 3\}?? // autant d'éléments sans rapport
```

Post-conditions

```
std::vector<int> sort(std::vector<int> s) 
[[post: i<j: res[i] <= res[j]]] 
sort(\{2, 1, 3, 2\}) -> \{1, 2, 3\} ?? // unique sort 
sort(\{1, 3, 2, 2\}) -> \{0, 1, 2, 3\} ?? // autant d'éléments sans rapport 
sort(\{1, 2, 3, 2\}) -> \{1, 2, 3, 3\} ?? // les mêmes en quantités différentes
```

@**①**®0



```
std::vector<int> sort(std::vector<int> s)
  [[post: i<i: res[i] <= res[i]]]
  sort(\{2, 1, 3, 2\}) \rightarrow \{1, 2, 3\} ?? // unique sort
  sort(\{1, 3, 2, 2\}) \rightarrow \{0, 1, 2, 3\}?? // autant d'éléments sans rapport
  sort(\{1, 2, 3, 2\}) \rightarrow \{1, 2, 3, 3\}?? // les mêmes en quantités différentes
La post-condition,
```

- ce n'est pas seulement trié, mais exactement les mêmes éléments.
- ce qui coûte aussi cher ici.





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() { // écrit par l'Intégrateur const double i = interrogeES(); // écrit par le responsable UI return sqrt(i); // écrit par le Mathématicien } 
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





Plan partiel

- **Techniques**

Exploitation des types Approche offensive – narrow contracts

Approche défensive – wide contracts Illustration: offensif VS défensif Critique de l'approche fortement défensive Tests unitaires





Techniques

Dans un monde idéal on est capable de passer la vérification des contrats

- au compilateur
 - → tvpage...
- 2 à des outils d'analyse statique du code
 - ex. FRAMA-C qui analysera des annotations dédiées, C++23?
- 3 via des vérifications réalisées en phase de tests à l'exécution
- Mais parfois, souvent, on ne peut pas vérifier des contrats
 - "Pointe sur une zone mémoire allouée de N éléments"







Le C++ vérifie la cohérence des types à la compilation (avec des faiblesses, certes)

- On ne pourra pas confondre (facilement) un bool avec un complex.
- On pourra exprimer une différence entier VS booléen.
- On pourra renforcer cohérence autour des tableaux contigus (std::span)
- On pourrait avoir des strong types pour distinguer line t et column t
- On pourra avoir des indirections non nulles
- \supset On peut se définir des types avec des invariants... [SUTTER, GotW #101] Solution: Preconditions, Part 2





not_null - https://gcc.godbolt.org/z/hxMTGsvE5

```
#include <cassert>
#include <type traits>
// Simplification de gsl::not null<>
// https://github.com/microsoft/GSL/blob/main/include/gsl/pointers
template <typename T> struct not null
    constexpr explicit not_null(T v) : h{v} { assert(v); }
    constexpr not_null(std::nullptr_t) = delete;
    constexpr not null& operator=(std::nullptr t) = delete;
    constexpr
    std::conditional_t<std::is_copy_constructible_v<T>, T, const T&>
    get() const
        assert(h):
        return h:
    constexpr operator T() const { return get(); }
    constexpr decltype(auto) operator—>() const { return get(); }
    constexpr decitype(auto) operator*() const { return *get(); }
private:
    Th:
```

```
int f(not_null<int *> p) {
    return *p; // toujours OK!
int g(not null<int *> p) {
    return 2 * f(p); // enchainement garanti
int * prehistoric factory():
int main(int argc, char **argv)
    // Il manquerait des utilitaires ici
    // g(&argc); // error: could not convert '& argc' from 'int*' to 'not null<int*
    g(not_null{&argc}): // OK
    // Parfait, on n'en veut pas!
    // g(prehistoric_factory()); // error: could not convert 'prehistoric_factory()' i
    auto p = prehistoric factory():
    g(not_null{p}): // bouhhh! On n'a pas vérifié
                                                                            4 🗇 ▶
    if (p) {
        g(not_null{p}); // parfait
```

Invariants et cohérence

De manière générale on peut lier des données entre elles en un tout cohérent lié par des invariants. [Sutter, GotW #101 Solution: Preconditions, Part 2] **Exemples**

```
std::string VS struct {char *s; size t len;};
```

```
std::span VS struct {T *p; size_t len;};
```



Invariants et cohérence

De manière générale on peut lier des données entre elles en un tout cohérent lié par des invariants. [Sutter, GotW #101 Solution: Preconditions, Part 2] Exemples

```
std::string VS struct {char *s; size t len;};
```

```
std::span VS struct {T *p; size_t len;};
```

Avant

```
// Check val belongs to [low, high]
bool is_in_range(int val, int low, int high);
```

Après

```
struct interval {
  interval(int low, int high) [[pre: low <= high]];
};
bool is in range(int val. interval const& rng):
```

@00



Approche offensive – narrow contracts

En gros: tout écart à un contrat est UB ou unspecified [SUTTER, GotW #102 Solution : Assertions and "UB"

undefined behaviour

```
void f(int *p) {
  stuff(*p); // what if nullptr?
```

unspecified behaviour

```
bool is in range(int val. int low, int high);
auto in = is_in_range(lo, 42, hi); // unspecified
// exploitation de "in" potentiellement undefined
```





Approche offensive – narrow contracts

En gros : tout écart à un contrat est UB ou unspecified [Sutter, GotW #102 Solution : Assertions and "UB"]

undefined behaviour

```
void f(int *p) {
   stuff(*p); // what if nullptr?
}
```

unspecified behaviour

```
bool is_in_range(int val, int low, int high);
...
auto in = is_in_range(lo, 42, hi); // unspecified
// exploitation de "in" potentiellement undefined
```

Approche typique : fail-fast ou équivalent

- avec assert
- \Rightarrow avec le C++23?





Selon le mode, assert va :

Release ne rien faire

Release == -DNDEBUG

Debug tester la condition, et arrêter le programme avec std::abort

- Cela nous laisse avec un programme dans son état exact au moment de la détection
 - ⇒ Exploitable en interactif ou dans un core dumped
- Une exception aurait provoqué un stack unwinding (sauf si breakpoint sur exception...)





- 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.



```
int main()
    trv -
        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'
```

@**@**®



```
Illustration : défensif bâclé
```

```
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()
    trv
        std::ifstream f("distances.txt");
        if (!f) throw std::runtime error("Cannot open distances.txt");
        double d:
        while (f >> d) {
            const auto sq = mv::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::sart(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 \mid = 1 : f >> d : ++1) {
             double sa:
             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!");
```

PpC offensive ou exceptions?

Illustration : offensif avec validation des entrées

```
namespace my {
  /// @pre n >= 0
  double sqrt(double n)
      assert(n>=0 && "sort can't process negative numbers"):
      return std::sart(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 I = 1; f >> d; ++I) {
               if (d <= 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 symboles incorrects dans le fichier");
          return EXIT_SUCCESS;
       } catch (std::exception const& e) {
          std::cerr << "Error: " << e.what() << "\n":
Un petit bont Sur la programmation par contrat en C++
```



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 sgrt(1-sin(x))
- On a un contrat élargi (wide contract) qui résiste aux ruptures de contrats.
- Ex : std::sgrt(), 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 un ~UB se produire sur un non respect de contrat
- On ne paie jamais sur sgrt(1-sin(x))
- On a un contrat restrictif (narrow contract)
- On peut exploiter des assertions, ou des outils de preuve formelle (direction prise par le C++23).
- Ex : std::vector::operator[](), std::stack::pop()





Critique de l'approche fortement défensive

- Approche particulièrement séduisante pour :
 - les débutants
 - la résilience aux situations impossibles
 - surtout sur les systèmes critiques!





Critique de l'approche fortement défensive

- Approche particulièrement séduisante pour :
 - les débutants
 - la résilience aux situations impossibles
 - surtout sur les systèmes critiques!
 - Mais... vraiment?





Critique de l'approche fortement défensive

[Duffy], [Sutter, P0709 : Zero-overhead deterministic exceptions : Throwing values estiment qu'on ne peut pas se rétablir d'une erreur de programmation.

- ⇒ A recoverable error is usually the result of programmatic data validation [...] The response might be to communicate the situation to an end-user, retry, or abandon the operation entirely, however it is a predictable and, frequently, planned situation, despite being called an "error."
- → A bug is a kind of error the programmer didn't expect. Inputs weren't validated correctly, logic was written wrong, or any host of problems have arisen. Such problems often aren't even detected promptly; it takes a while until "secondary effects" are observed indirectly, at which point significant damage to the program's state might have occurred. Because the developer didn't expect this to happen, all bets are off. All data structures reachable by this code are now suspect. And because these problems aren't necessarily detected promptly, in fact, a whole lot more is suspect. Depending on the isolation guarantees of your language, perhaps the entire process is tainted.



Vive les corruptions!

Types de comportements inattendus

⇒ Erreurs pas très graves (...!)

```
for (std::size\_t i=0 ; i < size(v) ; ++i)
    stuff(v.at(i+1));
```

Corruptions: https://godbolt.org/z/PTe6YYaxM

```
char s[4];
int a = 25:
std::cin >> s:
```



 $\Theta \Theta \Theta \Theta$

Vive les corruptions!

Types de comportements inattendus

Erreurs pas très graves (...!)

```
for (std::size\_t i=0 ; i < size(v) ; ++i)
    stuff(v.at(i+1));
```

Corruptions: https://godbolt.org/z/PTe6YYaxM

```
char s[4];
int a = 25:
std::cin >> s:
```

Vous voyez le soucis?



@**@**®



Taux de couverture

A supposer que l'on puisse prévoir toutes les situations d'erreurs de programmation et que l'on puisse les remonter pour se remettre dans un état neutre...

- → Le programme est plus complexe : plus de chemins à gérer
- Il y a plus de lignes à couvrir
- Voire il y a des lignes qui feront chuter le taux de couverture

```
for (std::size_t i=0 ; i < size(v) ; ++i)
    stuff(v.at(i)):
```





Les TU sont particulièrement adaptés aux post-conditions.

⇒ Ils permettent des validations complexes et couteuses d'état en sortie de fonctions.



Les TU sont particulièrement adaptés aux post-conditions.

- Ils permettent des validations complexes et couteuses d'état en sortie de fonctions.
- cf. coûts pour sinus(x), sort(collection)...



Tests unitaires

et pré-conditions

⊃ De base ils permettent d'exécuter des scénarios de test et vérifier qu'aucun contrat n'est rompu.

@**0**®0

et pré-conditions

- De base ils permettent d'exécuter des scénarios de test et vérifier qu'aucun contrat n'est rompu.
- Certains testent aussi les comportements de fonctions quand l'appelant ne respecte pas les pré-conditions...
 - Conséquences des death tests :
 - Règle de Lakos : pas de noexcept sur les fonctions avec narrow-contract
 - Invalidée avec [Bergé, P1656 : "Throws : Nothing" should be noexcept]
 - ⇒ La tendance, pas d'exception pour des contrats, continue avec les proposals courants pour supporter les contrats en C++.





Plan partiel

- 4 Conclusion Perspectives Questions?



@000



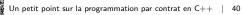
Je n'ai pas traité

- ⇒ Discussions autour du support éventuel de la PpC en C++23
- ⇒ Rapport aux concepts
- ⇒ L'analyse statique de code



@**0**®0





Questions?





Plan partiel

- **5** Références



@000





Références I

- Agustín Bergé. P1656: "Throws: Nothing" should be noexcept. https://wg21.link/p1656.2020.
- Julien Blanc. Programmation par contrat, application en C++. http://julien-blanc.developpez.com/articles/cpp/Programmation par contrat cplusplus/. Déc. 2009.
- Bjarne STROUSTRUP et Herb SUTTER, éd. C++ Core Guidelines. https://github.com/isocpp/CppCoreGuidelines/blob/master/ CppCoreGuidelines.md. C++CG, 2015.
- Gabriel Dos Reis et al. P0542 : Support for contract based programming in C++. http://wg21.link/p0542. 2018.





Références II

- Joe Duffy. The Error Model: Bugs Aren't Recoverable Errors! http://joeduffyblog.com/2016/02/07/the-error-model/#bugs-arentrecoverable-errors, Fév. 2016.
- Philippe DUNSKI et Luc HERMITTE. Coder Efficacement Bonnes pratiques et erreurs à éviter (en C++). www.d-booker.fr/programmation-etlangage/157-coder-efficacement.html. Fév. 2014.
- Andrzej Krzemienski. P2466: The notes on contract annotations. http://wg21.link/p2466.2021.
- Andrzej Krzemienski. Préconditions en C++ partie 1. http: //akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/preconditions/partie-1/. Traduction Ian 2013





Références III

- Andrzej Krzemienski. *Préconditions en C++ partie 2.* http://akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/preconditions/partie-2/. Traduction. Fév. 2013.
- Andrzej Krzemienski. *Préconditions en C++ partie 3.* http://akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/preconditions/partie-3/. Traduction. Mar. 2013.
- Andrzej Krzemienski. *Préconditions en C++ partie 4.* http://akrzemi1.developpez.com/tutoriels/c++/preconditions/partie-4/. Traduction. Avr. 2013.
- John LAKOS. Defensive Programming Done Right part 1. https:
 //www.youtube.com/watch?v=1QhtXRMp3Hg&feature=youtube_gdata. Sept.
 2014







Références IV

- John LAKOS. Defensive Programming Done Right part 2. https: //www.youtube.com/watch?v=tz2khnjnUx8&feature=youtube_gdata. Sept. 2014.
- Bertrand MEYER. Conception et programmation orientées objet.
 http://www.editions-eyrolles.com/Livre/9782212122701/conception-et-programmation-orientees-objet. Jan. 2008.
- Gregory PAKOSZ. Assertions Or Exceptions? https://pempek.net/articles/2013/11/16/assertions-or-exceptions/. Nov. 2013.
- Gregory PAKOSZ. Cross Platform C++ Assertion Library. https://pempek.net/articles/2013/11/17/cross-platform-cpp-assertion-library/. Nov. 2013.





Références V

- John REGEHR Use of assertions https://blog.regehr.org/archives/1091. Fév. 2014.
- Herb Sutter. GotW #100 Solution: Preconditions, Part 1. https://herbsutter.com/2021/02/25/gotw-100-solutionpreconditions-part-1-difficulty-8-10/. Fév. 2021.
- Herb Sutter. GotW #101 Solution: Preconditions, Part 2. https://herbsutter.com/2021/03/25/gotw-101-solutionpreconditions-part-2-difficulty-7-10/. Mar. 2021.
- Herb SUTTER. GotW #102 Solution: Assertions and "UB". https://herbsutter.com/2021/06/03/gotw-102-solution-assertionsand-ub-difficulty-7-10/. Juin 2021.





Références VI

- Herb Sutter. P0709: Zero-overhead deterministic exceptions: Throwing values. https://wg21.link/p0709.2019.
- Herb Sutter. When and How to Use Exception. http://www.drdobbs.com/when-and-how-to-use-exceptions/184401836. Jan. 2004.
- Matthew WILSON. Contract Programming 101. http://www.artima.com/cppsource/deepspace3.html. 2006.
- Matthew WILSON. *Imperfect C++*. 2004.



