


# Статья Обфускация C/C++ кода с помощью Python и libclang

 [xss.is/threads/42944](https://xss.is/threads/42944)

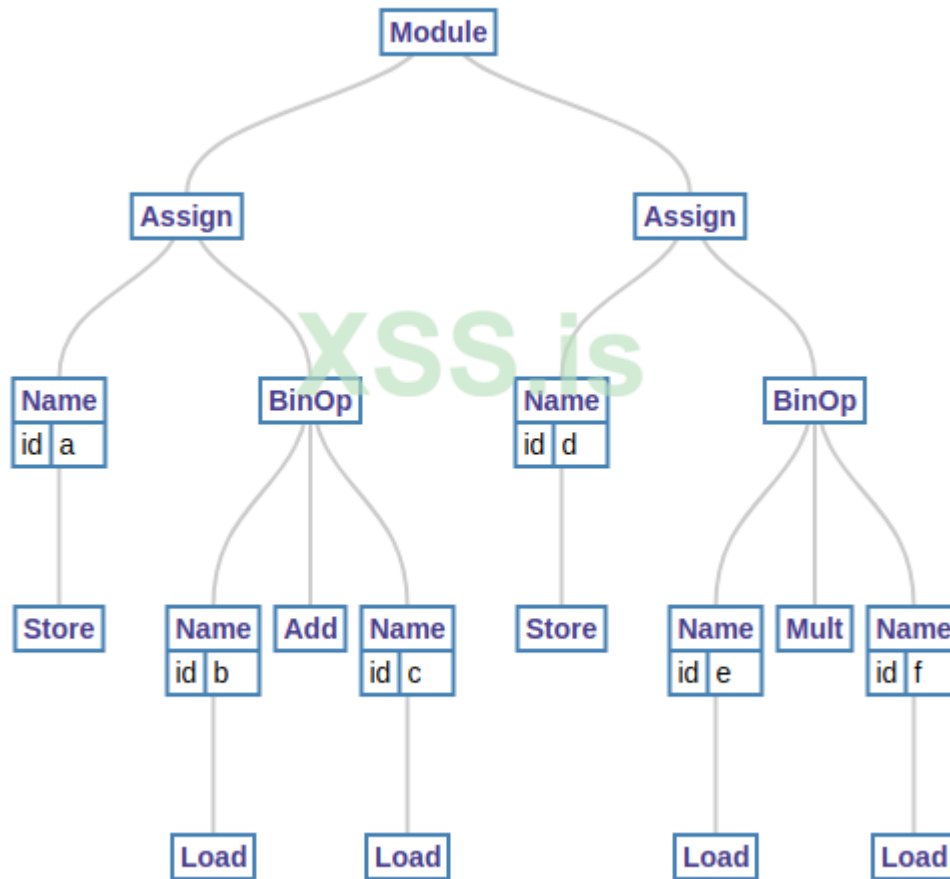
Привет, друзья. В нашем уютненьком комьюнити то и дело всплывают вопросы про обфускацию C и/или C++. Почти в каждой такой теме я пишу, мол все просто: берете libclang или ruserparser или srcml (в зависимости от ваших нужд) и пишете себе обфускатор. Но в ответ частенько натываюсь на возражения, мол «как просто»? «Ничего же не понятно». Вплоть до обвинений меня в том, что я только трепать языком на форуме могу. Ну что ж, мне остается только одно — показать вам, дорогие мои кулхацкеры, как писать обфускатор для C и/или C++ с использованием либшланг (ну libclang, ну вы поняли, такая очень смешная шутка). Для этого мы будем использовать самый любимый язык всех кулхацкеров мира — Python, а обфусцировать мы будем на уровне абстрактного синтаксического дерева.

Для начала немножечко дисклеймеров. Во-первых, задача этой статьи показать вам, что и как делается, а не забросать вас элитными алгоритмами и готовыми тулзами. Так что все алгоритмы достаточно простые, я бы даже сказал, слишком простые для современного обфускатора, но да ладно. Вы же статьи читаете, чтобы учиться, правильно? Во-вторых, мой скилл Питона немножечко заржавел, так что не упускайте возможность потроллить ветерана форумных срачей недостатками его кода. В-третьих, обфускатор в текущей реализации делает несколько предположений о том, как выглядит ваш C/C++ код. Для того, чтобы он работал на всем множестве C/C++ исходников придется его серьезно допиливать, что выходит за рамки одной статьи. Но надеюсь, что с теми базовыми знаниями, которые вы получите в этой статье, проблем с этим у вас не возникнет.

Итак, мы будем обфусцировать код на базе абстрактного синтаксического дерева. Что же это такое? В реализации подавляющего большинства компиляторов (разве что Lisp и Forth может без этого обойтись) для внутреннего представления кода используется древовидная рекурсивная структура, которая называется AST (abstract syntax tree). Давайте рассмотрим следующий пример, основанный на AST языка Питон.

Python:

```
a = b + c
d = e * f
```



Вот такие простые две строчки питонового кода были переведены в такое громоздкое на первый взгляд древовидное представление. Вы можете зайти на сайт <https://vpyast.appspot.com/> и сами поэкспериментировать с кодом, рассматривая различные синтаксические деревья, создаваемые для разного кода. С первого взгляда такое представление кажется избыточным и неудобным, однако оно содержит в себе всю необходимую информацию для работы с исходным кодом. Да и в принципе, синтаксис языка программирования в большинстве случаев сам по себе рекурсивная структура (например, выражения могут иметь вложенные выражения), поэтому представления исходного кода в виде дерева, ну... как минимум логично. И да, я пробовал для обфускаторов использовать регулярные выражения и токенизаторы, но ничего особо хорошего из этого не вышло.

Давайте рассмотрим структуру AST на картинке подробнее. Как мы видим в корне дерева находится узел, который олицетворяет питоновский модуль. У модуля есть два потомка — наши две строчки с выражениями присваивания. У каждого выражения присваивания есть потомок, определяющий кому производится присваивание (в данном случае это — идентификаторы «a» и «d» соответственно), а так же потомок, определяющий что именно будет присвоено. В нашем дереве этим потомком является

бинарный оператор, у которого соответственно есть левая часть, оператор и правая часть. Ну и так далее. Даже небольшие фрагменты исходного кода могут генерировать большие абстрактные синтаксические деревья. В контексте нашей сегодняшней задачи нам нужно каким-то образом обойти подобную древовидную структуру, выделить интересующие нас узлы дерева и произвести их модификации.

Не то чтобы очень удобным, но точно наиболее часто используемым методом обхода абстрактного синтаксического дерева является паттерн «Посетитель» (он же «Visitor»). Его мы и реализуем для обхода абстрактного синтаксического дерева библиотеки либшланг. Мюсье «Посетитель» будет «посещать» узел дерева, а затем рекурсивно вызывать себя же для всех потомков текущего узла. В зависимости от типа текущего узла, мюсье «Посетитель» будет вызывать наши колбеки для обработки. По сути дела, это алгоритм «поиска в глубину» («depth first search»), если вам проще думать об этом в терминах институтского курса «Алгоритмы и структуры данных».

Ну что ж, с вводной теоретической частью мы покончили, давайте плавно переходить к практике. Для разработки нам потребуется установленный интерпретатор языка программирования Python, я буду использовать версию 3.8, потому что люблю подобие статической типизации и некоторые другие фишки современных Питонов. Кроме того, нам понадобится библиотека либшланг с байндингами для нашего Питона. Если вы сидите на Линуксах, то библиотека и байндинги скорее всего будут установлены вместе с компилятором clang. Но если вы на Венде или не хотите ставить весь компилятор, то произвести установку можно с помощью утилиты pip. Нужно запустить команду «pip install libclang» и байндинги и библиотека будет установлена. Обратите внимание, что пакет libclang из PyPI содержит только 64-битную версию библиотеки либшланг. То есть вам либо понадобится 64-битный интерпретатор Питона, либо поставить байндинги отдельно «pip install clang» и скачать 32-битную библиотеку либшланг с официального сайта LLVM.

Давайте начнем писать код с создания общего базового класса для всех обфусцирующих алгоритмов, который будет реализовывать парсинг исходного кода в абстрактное синтаксическое дерево, рекурсивное посещение узлов этого дерева по паттерну «Посетитель», а так же будет запоминать список модификаций, которые мы будем требовать произвести над исходным кодом, производить их и возвращать модифицированный исходный код. Рассмотрим следующий фрагмент кода:

Python:

```

from clang.cindex import CursorKind
from clang.cindex import Cursor
from clang.cindex import Index

#-----#
# Базовый класс для обфускаторов, #
# реализует паттерн "Посетитель" #
# для обхода дерева исходников #
#-----#
class Visitor:
    #-----#
    # Конструктор класса #
    #-----#
    def __init__(self):
        self._edit = [] # Список модификаций исходного кода
        self._code = "" # Сохраненная строка исходного кода

```

Сначала мы импортируем необходимые нам классы из библиотеки либшланг, затем создаем класс с конструктором, в котором инициализируем дефолтными значениями поля класса, которые нам потом пригодятся. Теперь реализуем методы, получающие на вход исходный код и возвращающие обфусцированный код (пока сделаем заглушки для частных методов рекурсивного посещения узлов и применения списка модификаций):

Python:

```

#-----#
# Метод загружает и обрабатывает исходный #
# код из указанного в параметрах файла #
#-----#
def process_file(self, path:str) -> str:
    with open(path, 'r', encoding='UTF-8') as fil:
        return self.process_source(fil.read())

#-----#
# Метод обрабатывает переданный исходный код #
#-----#
def process_source(self, src:str) -> str:
    # Сохраняем исходник
    self._code = src

    # Подготавливаем параметры парсинга
    unsaved = [('__file__.cpp', src)]
    cindex = Index.create(False)
    args = []

    # Парсим исходный код либшлангом
    translation_unit = cindex.parse(
        unsaved_files=unsaved,
        path='__file__.cpp',
        args= args
    )

    # Дублируем ссылку на корень дерева,
    # чтобы добавлять всем потомкам
    # ссылки на их родительские узлы
    root = translation_unit.cursor
    root.parent = None

    # Посещаем узлы
    self._visit(root)

    # Применяем модификации
    self._apply_patches()

    # Возвращаем код
    return self._code

#-----#
# Приватный метод осуществляет #
# посещение узла и его потомков #
#-----#
def _visit(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Приватный метод применяет #

```

```
# все модификации к коду      #  
#-----#  
def _apply_patches(self):  
    pass
```

Метод `process_file` предельно прост: он считывает исходный код из указанного файла и передает его методу `process_source`, который принимает исходный код в виде строки. В методе `process_source` мы в первую очередь сохраняем исходный код в поле класса для того, чтобы в последствии производить над ним изменения. Затем мы создаем индекс библиотеки `libshlang`, подготавливаем некоторые параметры парсинга исходного кода и дополнительные аргументы. Следующим шагом мы вызываем методы библиотеки `libshlang` для парсинга исходного кода в абстрактное синтаксическое дерево, которое в контексте библиотеки называется курсором (я не знаю почему, видимо курсором является некая ссылка на текущий элемент дерева и его потомков). Потом мы делаем копию корневого элемента, чтобы иметь возможность добавлять курсору и его потомкам поле `parent` (ссылка на родительский элемент, об этом чуть позже) и запускаем обход дерева вызовом приватного метода `_visit`, который мы реализуем чуть позже. После посещения всех узлов дерева и оформления списка модификаций мы вызываем метод `_apply_patches`, который эти модификации применит к исходному коду, мы тоже реализуем его позже. Ну, и собственно, вернем модифицированный исходный код.

Теперь следует сделать небольшое лирическое отступление. Мы должны понимать, что библиотека `libshlang` является собой полноценный компилятор языков C и C++. Мы используем только малую его часть, которая парсит исходный код и представляет его в виде абстрактного синтаксического дерева. C и C++ являются немного (совсем капелечку) старыми языкам и не имеют модульной структуры (ну как минимум до стандарта C++20 не имеют). Своего рода модульность у них достигается с помощью препроцессора. Чтобы библиотека `libshlang` могла нормально распарсить исходный код ей нужно либо передать уже пред обработанный препроцессором код, либо в дополнительных аргументах (переменная `args`) передать такие аргументы, чтобы она нашла корректные заголовочные файлы и дефайны режимов сборки. На Линуксах в большинстве случаев библиотека без посторонней помощи подтянет заголовочные файлы и дефайны от GCC. На Венде возможно придется попотеть с этим, мы можем обсудить этот вопрос в комментариях и постараться решить все проблемы с этим связанные, но я бы рекомендовал вам просто получить пред обработанные препроцессором исходные коды от вашего компилятора и уже их скормить нашему `libshlang`. В MinGW и Clang для этого служит параметр «-E», в компиляторе из состава Visual Studio — параметр «/P».

Ладно, теперь давайте напишем специальный отладочный метод, который будет выводить нам структуру абстрактного синтаксического дерева в более-менее приятном виде и попробуем распарсить наш первый исходный код.

Python:

```

#-----#
# Базовый класс для обфускаторов, #
# реализует паттерн "Посетитель" #
# для обхода дерева исходников #
#-----#
class Visitor:
    #-----#
    # Конструктор класса #
    #-----#
    def __init__(self):
        self._edit = [] # Список модификаций исходного кода
        self._code = "" # Сохраненная строка исходного кода

    #-----#
    # Метод загружает и обрабатывает исходный #
    # код из указанного в параметрах файла #
    #-----#
    def process_file(self, path:str) -> str:
        with open(path, 'r', encoding='UTF-8') as fil:
            return self.process_source(fil.read())

    #-----#
    # Метод обрабатывает переданный исходный код #
    #-----#
    def process_source(self, src:str) -> str:
        # Сохраняем исходник
        self._code = src

        # Подготавливаем параметры парсинга
        unsaved = [('__file__.cpp', src)]
        cindex = Index.create(False)
        args = []

        # Парсим исходный код либшлангом
        translation_unit = cindex.parse(
            unsaved_files=unsaved,
            path='__file__.cpp',
            args= args
        )

        # Дублируем ссылку на корень дерева,
        # чтобы добавлять всем потомкам
        # ссылки на их родительские узлы
        root = translation_unit.cursor
        root.parent = None

        # Выведем дерево в stdout
        self.print_ast(root)

        # Посещаем узлы
        self._visit(root)

```



```

# Применяем модификации
self._apply_patches()

# Возвращаем код
return self._code

#-----#
# Метод выводит в консоль абстрактное синтаксическое #
# дерево, начиная с указанного узла вниз по потомкам #
#-----#
def print_ast(self, node:Cursor, indent:int = 0):
    # Получаем информацию об узле
    colm = node.location.column
    line = node.location.line
    text = node.spelling
    kind = node.kind

    # Определяем формат вывода информации
    frm = '{kind} {line}:{colm} {text}'
    frm = '-' * indent + frm

    # Выводим в консоль
    print(frm.format(
        colm=colm,
        line=line,
        text=text,
        kind=kind
    ))

    # Рекурсивно выводим потомков
    for child in node.get_children():
        self.print_ast(child, indent+1)

#-----#
# Юнит тесты на пол шишечки #
#-----#
if __name__ == '__main__':
    Visitor().process_source('''
extern "C" void puts(const char* str);

int TestAdd(int a, int b) {
    return a + b;
}

void TestPuts() {
    puts("Hello World");
    puts("Goodbye World");
}
''')

```

Метод `print_ast` получает интересующие нас параметры текущего узла, такие как его расположение в файле исходного кода, его тип (`kind` в терминах библиотеки) и его строковое представление, если такое есть. Затем мы выводим эту информацию в `stdout` и рекурсивно вызываем метод (увеличивая индентацию на 1, чтобы иметь возможность отличать иерархию узлов родителей и потомков). Так же мы добавили маленький юниттест, чтобы быть уверенным, что парсинг происходит нормально. Давайте запустим код и посмотрим на дерево, которое нам выведет `print_ast`.

Code:

```
CursorKind.TRANSLATION_UNIT 0:0 __file__.cpp
-CursorKind.UNEXPOSED_DECL 2:16
--CursorKind.FUNCTION_DECL 2:25 puts
---CursorKind.PARM_DECL 2:42 str
-CursorKind.FUNCTION_DECL 4:13 TestAdd
--CursorKind.PARM_DECL 4:25 a
--CursorKind.PARM_DECL 4:32 b
--CursorKind.COMPOUND_STMT 4:35
---CursorKind.RETURN_STMT 5:13
----CursorKind.BINARY_OPERATOR 5:20
-----CursorKind.UNEXPOSED_EXPR 5:20 a
-----CursorKind.DECL_REF_EXPR 5:20 a
-----CursorKind.UNEXPOSED_EXPR 5:24 b
-----CursorKind.DECL_REF_EXPR 5:24 b
-CursorKind.FUNCTION_DECL 8:14 TestPuts
--CursorKind.COMPOUND_STMT 8:25
---CursorKind.CALL_EXPR 9:13 puts
----CursorKind.UNEXPOSED_EXPR 9:13 puts
-----CursorKind.DECL_REF_EXPR 9:13 puts
----CursorKind.UNEXPOSED_EXPR 9:18
-----CursorKind.STRING_LITERAL 9:18 "Hello World"
---CursorKind.CALL_EXPR 10:13 puts
----CursorKind.UNEXPOSED_EXPR 10:13 puts
-----CursorKind.DECL_REF_EXPR 10:13 puts
----CursorKind.UNEXPOSED_EXPR 10:18
-----CursorKind.STRING_LITERAL 10:18 "Goodbye World"
```

Структура дерева должна быть интуитивно понятной, если вы разобрались с представлениями исходного кода в виде AST в языке Питон в самом начале статьи. В корне дерева находится своего рода модуль (на самом деле в C/C++ и в частности в либшланг это принято называть единицей трансляции). Далее мы видим определение внешней функции `puts` без тела и определения двух функций. Потомками каждой из них являются отдельные выражения языка, описанные в их телах. Ну и так далее. Метод `print_ast` будет очень полезным для понимания структуры дерева библиотеки либшланг и для отладки, если вдруг наш обфускатор будет модифицировать код неправильно.

Теперь давайте объявим методы коллбеки, которые будет вызывать наш класс при посещении узла определенного типа и реализуем функции посещения. Обратите внимание, что функции коллбеки (функции вида `visit_*`) — не что иное как заглушки. Их мы будем реализовывать в дочерних классах (унаследованных от класса `visitor`), в которых при посещении узла будут производиться какие-либо действия. Таким образом в дочерних классах мы сможем переопределить методы посещения только тех узлов, которые нам нужны, а для всех остальных будут вызваны методы базового класса (класса `Visitor`) — то есть никакого действия не будет произведено.

Python:

```
#-----#
# Коллбек для узла строковых литералов #
#-----#
def visit_string_literal(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла объединенных выражений #
#-----#
def visit_compound_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла бинарного оператора #
#-----#
def visit_binary_operator(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла унарного оператора #
#-----#
def visit_unary_operator(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла определения чего-либо #
#-----#
def visit_declaration_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла выражения вызова функции/метода #
#-----#
def visit_call_expression(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла выражения return #
#-----#
def visit_return_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла выражения switch #
#-----#
def visit_switch_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла выражения while #
#-----#
```

```

def visit_while_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла выражения for #
#-----#
def visit_for_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла выражения if #
#-----#
def visit_if_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Коллбек для узла выражения do #
#-----#
def visit_do_statement(self, node:Cursor):
    pass

#-----#
# Приватный метод осуществляет #
# посещение узла и его потомков #
#-----#
def _visit(self, node:Cursor):
    self._visit_any(node)
    for child in node.get_children():
        child.parent = node
        self._visit(child)

#-----#
# Приватный метод осуществляет #
# непосредственное посещение #
# указанного узла любого типа #
#-----#
def _visit_any(self, node:Cursor):
    jump_table = { # Таблица диспетчирзации вызовов
        CursorKind.BINARY_OPERATOR: self.visit_binary_operator,
        CursorKind.UNARY_OPERATOR: self.visit_unary_operator,
        CursorKind.STRING_LITERAL: self.visit_string_literal,
        CursorKind.COMPOUND_STMT: self.visit_compound_statement,
        CursorKind.RETURN_STMT: self.visit_return_statement,
        CursorKind.SWITCH_STMT: self.visit_switch_statement,
        CursorKind.WHILE_STMT: self.visit_while_statement,
        CursorKind.DECL_STMT: self.visit_declaration_statement,
        CursorKind.CALL_EXPR: self.visit_call_expression,
        CursorKind.FOR_STMT: self.visit_for_statement,
        CursorKind.DO_STMT: self.visit_do_statement,
        CursorKind.IF_STMT: self.visit_if_statement,
    }

```

```
# В зависимости от типа узла
# вызываем соответствующий
# метод для его обработки
if node.kind in jump_table:
    jump_table[node.kind](node)
```

Приватные методы `_visit` и `_visit_any`, собственно, и реализуют паттерн «Посетитель». Метод `_visit` при посещении узла дерева вызывает метод `_visit_any`, а потом рекурсивно вызывает себя же для всех потомков текущего узла. Метод `_visit_any` в своем функционале определяет тип текущего узла и вызывает соответствующий метод коллбек. Обратите внимание, что поскольку в Питоне нет конструкции `switch`, очень часто ее эмулируют с помощью словаря. Это достаточно удобно и зачастую на практике оказывается быстрее, чем писать огромную портянку из `if-elif-else` конструкций. Так же обратите внимание, что в методе `_visit` для всех потомков устанавливается ссылка на родителя. Она нам понадобится чуть позже, когда мы будем анализировать, где в дереве находится тот или иной узел. К сожалению, байндинги либшланга не предоставляют такой информации в достоверном виде, поэтому мы просто будем расширять объект курсора либшланга дополнительным полем (Питон же динамический язык в конце то концов). Важно отметить, что типов узлов гораздо больше, чем мы реализовали. Мы реализовали только те узлы, которые нам нужно будет посещать в контексте этой статьи. Теперь давайте реализуем методы для внесения изменений в исходный код и их применения.

Python:

```

#-----#
# Метод возвращает смещения начала #
# и конца указанного узла дерева #
#-----#
def get_node_extent(self, node:Cursor) -> (int, int):
    beg = node.extent.start.offset
    end = node.extent.end.offset
    return (beg, end)

#-----#
# Метод заменяет указанный узел на код #
#-----#
def replace_node(self, node:Cursor, src:str):
    (beg, end) = self.get_node_extent(node)
    self._edit.append((beg, end, src))

#-----#
# Метод вставляет код перед указанным узлом #
#-----#
def insert_before(self, node:Cursor, src:str):
    (beg, _) = self.get_node_extent(node)
    self._edit.append((beg, beg, src))

#-----#
# Метод вставляет код в начало блока с кодом #
#-----#
def insert_compound(self, node:Cursor, src:str):
    (beg, _) = self.get_node_extent(node)
    self._edit.append((beg+1, beg+1, src))

#-----#
# Приватный метод применяет #
# все модификации к коду #
#-----#
def _apply_patches(self):
    # Сортируем список модификаций
    # по координате начала вставки
    key = lambda itm: itm[0]
    self._edit.sort(key=key)

    encd = 'UTF-8' # Код -> массив байт
    code = bytearray(self._code, encd)

    pos = 0 # Модифицируем
    for edit in self._edit:
        src = edit[2].encode(encd)
        beg = pos + edit[0]
        end = pos + edit[1]

        code[beg:end] = src
        pos += beg - end + len(src)

```

```
# Массив байт -> обратно в код
self._code = code.decode(encd)
```

Поскольку байндинги либшланга достаточно ограничены в том, что они могут вытворять, в частности нельзя производить модификации узлов дерева, а потом просто сдампить дерево обратно в исходный код, нам придется делать модификации исходного кода самим. Метод `get_node_extent` получает смещение начала и конца переданного узла дерева. Метод `replace_node` добавляет в список модификацию исходного кода, которая заменит переданный узел и всех его потомков на фрагмент исходного кода. Метод `insert_before` добавит в список модификацию, которая вставит фрагмент исходного кода перед переданным узлом. А метод `insert_compound` (`compound` в терминах либшланга означает блок с кодом между фигурными скобками) добавляет модификацию, которая вставит фрагмент исходного кода в начало этого блока. Метод `_apply_patches` применяет все модификации по порядку их следования в буфере с исходным кодом и запоминает, насколько модификации сдвинули символы в исходном коде. Далее быстренько рассмотрим другие вспомогательные методы класса. Python:



```

#-----#
# Метод возвращает узел родительского #
# блока кода, если такой существует #
#-----#
def get_parent_compound(self, node:Cursor):
    node = node.parent
    while node is not None:
        if node.kind == CursorKind.COMPOUND_STMT:
            return node
        else: node = node.parent

    return None

#-----#
# Метод возвращает истину, если родителем #
# для текущего узла является блок кода #
#-----#
def is_parent_compound(self, node:Cursor):
    return self.is_parent(node, CursorKind.COMPOUND_STMT)

#-----#
# Метод проверяет, является ли родитель узла такого типа #
#-----#
def is_parent(self, node:Cursor, kind:CursorKind) -> bool:
    return node.parent.kind == kind

#-----#
# Метод возвращает истину, если родителем #
# текущего блока объединенных выражений является #
# функция или конструктор/деструктор или метод #
#-----#
def is_top_level_compound(self, node:Cursor):
    parent = node.parent
    if parent.kind == CursorKind.FUNCTION_DECL: return True
    if parent.kind == CursorKind.CONSTRUCTOR: return True
    if parent.kind == CursorKind.DESTRUCTOR: return True
    if parent.kind == CursorKind.CXX_METHOD: return True

    return False

#-----#
# Метод возвращает исходный код для #
# указанного узла дерева исходников #
#-----#
def get_source(self, node:Cursor) -> str:
    (beg, end) = self.get_node_extent(node)
    return self._code[beg:end]

```

Метод `get_source` возвращает исходный код, который ассоциирован с переданным узлом и его потомками, по сути он необходим для отладки, как и метод `print_ast`.

Остальные методы проверяют родителей текущего узла. Метод `get_parent_compound` находит родительский блок кода (если такой есть), `is_top_level_compound` проверяет, является ли текущий блок основным блоком кода функции, метода или конструктора/деструктора и так далее. Эти методы пригодятся нам чуть позже.

Для генерации дешифраторов строк и генерации мусорного кода нам понадобится вспомогательный класс, который будет генерировать нам уникальные имена для определения переменных. Давайте же его реализуем, в этом классе все должно быть интуитивно понятно. Просто статический метод, который генерирует имена с уникальными индексами, увеличивая счетчик.

Python:

```
#-----#
# Генератор уникальных имен #
#-----#
class NameGenerator:
    _dic:dict = {} # Словарь имен и счетчиков

    #-----#
    # Статический метод генерирует #
    # уникальное имя для различных #
    # переменных, добавляемых в     #
    # исходный код                   #
    #-----#
    @staticmethod
    def get_name(name:str) -> str:
        # Инициализируем счетчик, если
        # таких имен еще не запрашивали
        if name not in NameGenerator._dic:
            NameGenerator._dic[name] = 0

        # Сохраняем текущее значение
        # счетчика и увеличиваем его
        idx = NameGenerator._dic[name]
        NameGenerator._dic[name] += 1

        # Возвращаем уникальное
        # имя в нашем формате
        fmt = '__{0}_{1:08X}__'
        return fmt.format(name, idx)

#-----#
# Юнит тесты на пол шишечки #
#-----#
if __name__ == '__main__':
    for _ in range(0, 10):
        print(NameGenerator.get_name('one'))
        print(NameGenerator.get_name('two'))
```

Теперь давайте реализуем несколько алгоритмов шифрования строк. Безусловно они будут весьма примитивны и для современного обфускатора нужно было бы придумать что-то в разы лучше, но они дадут вам понять общую концепцию, при которой разные алгоритмы шифрования абстрагированы друг от друга, но реализуют общий интерфейс. Таким образом, для шифрования каждой отдельной строки можно выбрать любой алгоритм из реализованных или псевдо-случайный из них.

Рассмотрим следующий код.

Python:

```

from namegen import NameGenerator

import random
import abc

#-----#
# Абстрактный класс различных #
# алгоритмов шифрования строк #
#-----#
class EncryptorAbstract(abc.ABC):
    #-----#
    # Абстрактный метод для #
    # собственно шифрования #
    #-----#
    @abc.abstractmethod
    def encrypt(self, stn:str, uni:bool):
        pass

    #-----#
    # Абстрактное свойство возвращает #
    # фрагмент кода для дешифрования #
    #-----#
    @abc.abstractproperty
    def decryptor(self):
        pass

    #-----#
    # Абстрактное свойство возвращает #
    # имя буфера расшифровки строки #
    #-----#
    @abc.abstractproperty
    def replacement(self):
        pass

#-----#
# Класс шифрования строк однобайтовым ксром #
#-----#
class EncryptorSimpleXor(EncryptorAbstract):
    #-----#
    # Конструктор класса #
    #-----#
    def __init__(self):
        self._tpl = 'unsigned char {enam}[{elen}] = {{ {estr} }};'
        self._tpl += '{btyp} {bnam}[{elen}+1];'
        self._tpl += 'for(int {inam} = 0; {inam} < {elen}; {inam}++) {'
        self._tpl += '    {bnam}[{inam}] = ({btyp})({enam}[{inam}] ^ 0x{key:02X});'
        self._tpl += '}'
        self._tpl += '{bnam}[{elen}] = ({btyp})0;'

    #-----#
    # Метод производит шифрование строки #

```

```

#-----#
def encrypt(self, stn:str, uni:bool):
    # Генерация ключа и шифрование
    key = random.randint(1, 0xFF)
    enc = self._encrypt(stn, key)

    # Генерация имен переменных шаблона
    btyp = 'wchar_t' if uni else 'char'
    enam = NameGenerator.get_name('enc')
    bnam = NameGenerator.get_name('buf')
    inam = NameGenerator.get_name('i')

    # Преобразования шифр-данных в строки
    estr = ['0x{0:02X}'.format(x) for x in enc]
    estr = ','.join(estr)

    self._nam = bnam
    self._dec = self._tpl.format(
        enam=enam, bnam=bnam, inam=inam, btyp=btyp,
        estr=estr, elen=len(enc), key=key
    )

#-----#
# Свойство шифратора возвращает #
# фрагмент кода для дешифрования #
#-----#
@property
def decryptor(self):
    return self._dec

#-----#
# Свойство шифратора возвращает #
# имя буфера расшифровки строки #
#-----#
@property
def replacement(self):
    return self._nam

#-----#
# Приватная функция шифрования #
#-----#
def _encrypt(self, stn:str, key:int):
    res = []
    for chx in stn:
        byt = ord(chx) ^ key
        res.append(byt & 0xFF)

    return res

#-----#
# Класс шифрования строк сложением с ключом #

```

```

#-----#
class EncryptorSimpleAdd(EncryptorAbstract):
    #-----#
    # Конструктор класса #
    #-----#
    def __init__(self):
        self._tpl = 'unsigned char {enam}[{elen}] = {{ {estr} }};'
        self._tpl += '{btyp} {bnam}[{elen}+1];'
        self._tpl += 'for(int {inam} = 0; {inam} < {elen}; {inam}++) {{'
        self._tpl += '    unsigned int {tnam} = {enam}[{inam}] + 0x{key:02X};'
        self._tpl += '    {bnam}[{inam}] = ({btyp})({tnam} & 0xFF);'
        self._tpl += '}}'
        self._tpl += '{bnam}[{elen}] = ({btyp})0;'

    #-----#
    # Метод производит шифрование строки #
    #-----#
    def encrypt(self, stn:str, uni:bool):
        # Генерация ключа и шифрование
        key = random.randint(1, 0xFF)
        enc = self._encrypt(stn, key)

        # Генерация имен переменных шаблона
        btyp = 'wchar_t' if uni else 'char'
        enam = NameGenerator.get_name('enc')
        bnam = NameGenerator.get_name('buf')
        tnam = NameGenerator.get_name('tmp')
        inam = NameGenerator.get_name('i')

        # Преобразования шифр-данных в строки
        estr = ['0x{0:02X}'.format(x) for x in enc]
        estr = ','.join(estr)

        self._nam = bnam
        self._dec = self._tpl.format(
            enam=enam, bnam=bnam, inam=inam, btyp=btyp,
            estr=estr, tnam=tnam, elen=len(enc), key=key
        )

    #-----#
    # Свойство шифратора возвращает #
    # фрагмент кода для дешифрования #
    #-----#
    @property
    def decryptor(self):
        return self._dec

    #-----#
    # Свойство шифратора возвращает #
    # имя буфера расшифровки строки #
    #-----#

```

```

@property
def replacement(self):
    return self._nam

#-----#
# Приватная функция шифрования #
#-----#
def _encrypt(self, stn:str, key:int):
    res = []
    for chx in stn:
        byt = ord(chx) - key
        if byt < 0: byt += 256
        res.append(byt & 0xFF)

    return res

#-----#
# Юнит тесты на пол шишечки #
#-----#
if __name__ == '__main__':
    enc = EncryptorSimpleXor()
    enc.encrypt("Hello World", True)
    print(enc.replacement)
    print(enc.decryptor)

    enc = EncryptorSimpleXor()
    enc.encrypt("Hello World", False)
    print(enc.replacement)
    print(enc.decryptor)

    enc = EncryptorSimpleAdd()
    enc.encrypt("Hello World", True)
    print(enc.replacement)
    print(enc.decryptor)

    enc = EncryptorSimpleAdd()
    enc.encrypt("Hello World", False)
    print(enc.replacement)
    print(enc.decryptor)

```

И так мы имеем базовый для всех алгоритмов шифрования строк класс `EncryptorAbstract`, который с помощью абстрактных методов определяет универсальный интерфейс, через который будут вызываться все реализованные алгоритмы. Затем мы создали два наследуемых от интерфейса класса, которые реализуют конкретные алгоритмы шифрования строк, а именно однобайтовый xor (`EncryptorSimpleXor`) и однобайтовое сложение (`EncryptorSimpleAdd`). У обоих классов в конструкторе реализована подготовка шаблона исходного текста дешифратора, метод `encrypt` зашифровывает строку и формирует дешифратор. В последствии за

получение кода дешифратора отвечает свойство `decryptor`, а за получение имени буфера для расшифровки отвечает свойство `replacement`. Конкретная реализация алгоритмов в контексте статьи не имеет значения, она приведена в качестве примера.

Ну и наконец-то мы дошли до самого интересного, а именно — до реализации обфускатора строк. Как и говорилось ранее класс текущего обфускатора унаследован от класса, в котором мы реализовали паттерн «Посетитель» чуть ранее (класс `Visitor`). Он переопределяет единственный метод для посещения узлов — посещение строковых литералов. Рассмотрим следующий код.

Python:



```

from clang.cindex import Cursor

from encrgen import EncryptorSimpleXor
from encrgen import EncryptorSimpleAdd
from encrgen import EncryptorAbstract
from visitor import Visitor

import random

#-----#
# Класс шифрования строк #
#-----#
class Encryptor(Visitor):
    #-----#
    # Коллбек для узла строковых литералов #
    #-----#
    def visit_string_literal(self, node:Cursor):
        # Получаем блок кода, внутри которого
        # объявлен строковый литерал, если такого
        # нет (строка в глобальном скоупе), то
        # принципиально не обрабатываем ее
        block = self.get_parent_compound(node)
        if block is None: return

        # Получаем значение и параметры литерала
        (value, isuni) = self._extract_value(node)

        # Выбираем алгоритм и шифруем
        algo = self._get_algorithm()
        algo.encrypt(value, isuni)

        # Вставляем дешифратор и заменяем литерал
        self.insert_compound(block, algo.decryptor)
        self.replace_node(node, algo.replacement)

    #-----#
    # Приватный метод выбирает псевдо-случайный #
    # алгоритм для шифрования текущей строки #
    #-----#
    def _get_algorithm(self) -> EncryptorAbstract:
        return random.choice([
            EncryptorSimpleAdd,
            EncryptorSimpleXor
        ])()

    #-----#
    # Приватный метод получает значение литерала #
    #-----#
    def _extract_value(self, node:Cursor) -> (str, bool):
        # Хак-получение значения
        value = node.spelling

```

```

# Определяем, является ли
# строка wchar_t и обрезаем
# префикс и кавычки строки
isuni = value.startswith('L')
if isuni: value = value[2:-1]
else: value = value[1:-1]

# Обрабатываем escape-символы
value = value.encode('utf-8')
value = value.decode('unicode_escape')
return (value, isuni)

#-----#
# Юнит тесты на пол шишечки #
#-----#
if __name__ == '__main__':
    print(Encryptor().process_source('''
        static auto globalw = L"GLOBAL STRING";
        static auto globala = "GLOBAL STRING";

        class TestClass {
            TestClass() {
                auto constructorw = L"CONSTRUCTOR STRING";
                auto constructora = "CONSTRUCTOR STRING";
            }

            ~TestClass() {
                auto destructorw = L"DESTRUCTOR STRING";
                auto destructora = "DESTRUCTOR STRING";
            }

            void TestMethod() {
                auto methodw = L"METHOD STRING";
                auto methoda = "METHOD STRING";
            }
        };

        void TestFunction() {
            auto functionw = L"FUNCTION STRING";
            auto functiona = "FUNCTION STRING";
        }
    '''))

```

При посещении узла строкового литерала обфускатор пытается найти его родительский блок кода (в него мы будем вставлять код для расшифровки строки). Если такого блока кода нет, то скорее всего строка объявлена в виде глобальной переменной. В контексте статьи эту ситуацию мы рассматривать не будем и просто пропустим эти строки, но вкратце могу сказать, что в этой ситуации можно

обработать глобальные строки, но код для расшифровки вставить в глобальные конструкторы (`__attribute__((constructor))`) в GCC/MinGW, в студии не знаю, как они объявляются).

Как только мы нашли блок, мы должны получить значение строкового литерала. И тут мы опять сталкиваемся с ограничениями байндингов либшланга, по крайней мере мы с гуглом не нашли более красивого метода это сделать. Поэтому мы берем текстовое представление (spelling) строкового литерала, определяем является ли литерал `char` или `wchar_t` строкой, обрезаем кавычки и заменяем все escape-символы в строке. Далее мы псевдо-случайным образом выбираем алгоритм шифрования, шифруем строку, добавляем дешифратор в начало родительского блока кода, а строковый литерал заменяем на имя буфера с расшифрованной строкой.

Обратите внимание, что как я и говорил в начале статьи, текущая реализация достаточно наивна в отношении кода, который она должна обрабатывать. В частности, не обрабатываются глобальные строки, инициализация строк в объявлении класса и в заголовках конструкторов так же либо не будут обработаны, либо будут обработаны ошибочно. Поэтому для вашей кодовой базы могут потребоваться более детальный анализ того, где находится строковый литерал.

Теперь давайте рассмотрим генерацию мусорного кода для нашего обфускатора. Опять же, «умные» генераторы мусорного кода тянут на несколько отдельных статей. Поэтому я покажу вам достаточно неплохую архитектуру для реализации генератора мусорного кода, но генерировать мы будет только один тип выражения. Рассмотрим следующий код.

Python:

```

from namegen import NameGenerator

import random
import abc

#-----#
# Абстрактный класс отдельной #
# переменной мусорного кода   #
#-----#
class VariableAbstract(abc.ABC):
    #-----#
    # Конструктор класса #
    #-----#
    def __init__(self):
        self._name = NameGenerator.get_name('tvar')
        self._init = self.value

    #-----#
    # Свойство возвращает имя #
    # текущей переменной     #
    #-----#
    @property
    def name(self) -> str:
        return self._name

    #-----#
    # Свойство возвращает объявление для #
    # текущей переменной мусорного кода #
    #-----#
    @property
    def declaration(self) -> str:
        fmt = 'static {typ} {nam} = {ini};'
        return fmt.format(
            typ=self.type_name,
            nam=self._name,
            ini=self._init
        )

    #-----#
    # Свойство возвращает псевдо-случайный #
    # оператор, применимый для переменной #
    #-----#
    @property
    def operator(self) -> str:
        ops = ['+', '-', '*', '&', '|', '^']
        return random.choice(ops)

    #-----#
    # Абстрактное свойство возвращает #
    # псевдо-случайное значение для #
    # типа мусорной переменной       #
    #-----#

```

```

#-----#
@abc.abstractproperty
def value(self) -> str:
    pass

#-----#
# Абстрактное свойство возвращает #
# название типа текущей переменной #
#-----#
@abc.abstractproperty
def type_name(self) -> str:
    pass

#-----#
# 64-битная беззнаковая целая #
# переменная мусорного кода #
#-----#
class VariableUInt64(VariableAbstract):
    #-----#
    # Свойство возвращает тип #
    # мусорной переменной #
    #-----#
    @property
    def type_name(self) -> str:
        return 'unsigned long long'

    #-----#
    # Свойство возвращает псевдо-случайное #
    # значение переменной текущего типа #
    #-----#
    @property
    def value(self) -> str:
        val = random.randint(0, 0xFFFFFFFFFFFFFFFF)
        return '0x{0:016X}'.format(val)

#-----#
# 32-битная беззнаковая целая #
# переменная мусорного кода #
#-----#
class VariableUInt32(VariableAbstract):
    #-----#
    # Свойство возвращает тип #
    # мусорной переменной #
    #-----#
    @property
    def type_name(self) -> str:
        return 'unsigned int'

    #-----#
    # Свойство возвращает псевдо-случайное #
    # значение переменной текущего типа #

```

```

#-----#
@property
def value(self) -> str:
    val = random.randint(0, 0xFFFFFFFF)
    return '0x{0:08X}'.format(val)

#-----#
# 16-битная беззнаковая целая #
# переменная мусорного кода #
#-----#
class VariableUint16(VariableAbstract):
    #-----#
    # Свойство возвращает тип #
    # мусорной переменной #
    #-----#
    @property
    def type_name(self) -> str:
        return 'unsigned short'

#-----#
# Свойство возвращает псевдо-случайное #
# значение переменной текущего типа #
#-----#
@property
def value(self) -> str:
    val = random.randint(0, 0xFFFF)
    return '0x{0:04X}'.format(val)

#-----#
# 8-битная беззнаковая целая #
# переменная мусорного кода #
#-----#
class VariableUint8(VariableAbstract):
    #-----#
    # Свойство возвращает тип #
    # мусорной переменной #
    #-----#
    @property
    def type_name(self) -> str:
        return 'unsigned char'

#-----#
# Свойство возвращает псевдо-случайное #
# значение переменной текущего типа #
#-----#
@property
def value(self) -> str:
    val = random.randint(0, 0xFF)
    return '0x{0:02X}'.format(val)

#-----#

```

```

# Генератор мусорного кода #
#-----#
class TrashGenerator:
    #-----#
    # Конструктор класса #
    #-----#
    def __init__(self, mn = 2, mx = 8):
        nvar = random.randint(mn, mx)
        lvar = [
            VariableUInt64,
            VariableUInt32,
            VariableUInt16,
            VariableUInt8
        ]

        self._vars = []
        for _ in range(nvar):
            var = random.choice(lvar)
            self._vars.append(var())

    #-----#
    # Свойство возвращает определения #
    # для переменных мусорного кода #
    #-----#
    @property
    def declaration(self):
        decl = [x.declaration for x in self._vars]
        return ' '.join(decl)

    #-----#
    # Свойство генерирует мусорный код #
    #-----#
    @property
    def trash(self):
        # Генерируем псевдо-случайные значения
        op1 = random.choice(self._vars).name
        var = random.choice(self._vars)
        typ = var.type_name
        opr = var.operator
        op2 = var.value
        res = var.name

        # Форматирует новую строку мусорного кода
        return '{res} = ({typ}){op1} {opr} {op2};'.format(
            res=res, op1=op1, typ=typ, opr=opr, op2=op2
        )

    #-----#
    # Юнит тесты на пол шишечки #
    #-----#
    if __name__ == '__main__':

```

```
tgen = TrashGenerator()
print(tgen.declaration)

for _ in range(0, 10):
    print(tgen.trash)
```

Мы объявили абстрактный класс `VariableAbstract`, который будет базовым для всех переменных мусорного кода, которые мы будем вводить. Для простоты мы введем только 4 типа мусорных переменных — целочисленные беззнаковые переменный размером 64, 32, 16 и 8 бит. Каждая из переменных знает свой тип, знает операторы, которые можно к ней применить, и знает, как генерировать псевдо-случайное число такого типа. В «умном» генераторе мусорного кода к этому добавится еще возможность хранения состояния и эмуляция операторов (для генерации непрозрачных предикатов), но об этом, наверное, в другой раз (если, конечно, у комьюнити есть интерес к таким темам). Генератор мусорного кода создает себе пул таких переменных псевдо-случайного размера, затем может генерировать псевдо-случайные математические выражение (для примера только одного типа) над двумя wybranными опять же псевдо-случайно переменными.

Теперь, когда мы научили наш генератор мусорного кода генерировать мусорный код (mmm, маслецо масленное), нам нужно подумать в какие места исходного кода мы можем его безопасно вставлять. Для начала нам нужно вставить объявление мусорных переменных в блок кода, который является потомком функции, метода или конструктора/деструктора. Потом в начало любого `compound` блока, кроме того, родителем которого является `switch`, мы можем вставить мусорный код. Перед многими выражениями, такими как `if`, `do`, `while`, `for`, `switch` мы можем уверенно вставить мусорный код. Перед выражениями присваивания и объявления переменных, которые находятся внутри функций/методов, тоже можем вставить мусорный код. Ну и так далее. Рассмотрим исходный код подобного класса.

Python:



```

from clang.cindex import CursorKind
from clang.cindex import Cursor

from trashgen import TrashGenerator
from visitor import Visitor

import random

class Trasher(Visitor):
    #-----#
    # Конструктор класса #
    #-----#
    def __init__(self):
        super().__init__() # Вызов конструктора родителя
        self._tgen = None # Генератор мусорного кода

    #-----#
    # Коллбек для узла объединенных выражений #
    #-----#
    def visit_compound_statement(self, node:Cursor):
        if self.is_parent(node, CursorKind.SWITCH_STMT):
            return

        if self.is_top_level_compound(node):
            self._tgen = TrashGenerator()
            edit = self._tgen.declaration
        else: edit = self.generate_trash()

        self.insert_compound(node, edit)

    #-----#
    # Коллбек для узла определения чего-либо #
    #-----#
    def visit_declaration_statement(self, node:Cursor):
        if self.is_parent_compound(node):
            self.insert_trash_before(node)

    #-----#
    # Коллбек для узла бинарного оператора #
    #-----#
    def visit_binary_operator(self, node:Cursor):
        if self.is_parent_compound(node):
            self.insert_trash_before(node)

    #-----#
    # Коллбек для узла унарного оператора #
    #-----#
    def visit_unary_operator(self, node:Cursor):
        if self.is_parent_compound(node):
            self.insert_trash_before(node)

```

```

#-----#
# Коллбек для узла выражения return #
#-----#
def visit_return_statement(self, node:Cursor):
    self.insert_trash_before(node)

#-----#
# Коллбек для узла выражения вызова функции/метода #
#-----#
def visit_call_expression(self, node:Cursor):
    if self.is_parent_compound(node):
        self.insert_trash_before(node)

#-----#
# Коллбек для узла выражения switch #
#-----#
def visit_switch_statement(self, node:Cursor):
    self.insert_trash_before(node)

#-----#
# Коллбек для узла выражения while #
#-----#
def visit_while_statement(self, node:Cursor):
    self.insert_trash_before(node)

#-----#
# Коллбек для узла выражения for #
#-----#
def visit_for_statement(self, node:Cursor):
    self.insert_trash_before(node)

#-----#
# Коллбек для узла выражения if #
#-----#
def visit_if_statement(self, node:Cursor):
    self.insert_trash_before(node)

#-----#
# Коллбек для узла выражения do #
#-----#
def visit_do_statement(self, node:Cursor):
    self.insert_trash_before(node)

#-----#
# Метод вставляет мусорный код перед узлом #
#-----#
def insert_trash_before(self, node:Cursor):
    edit = self.generate_trash()
    self.insert_before(node, edit)

#-----#

```

```

# Метод генерирует псевдо-случайное #
# количество строк мусорного кода #
#-----#
def generate_trash(self, mn = 1, mx = 3):
    num = random.randint(mn, mx)
    res = [self._tgen.trash for _ in range(num)]
    return ''.join(res)

#-----#
# Юнит тесты на пол шишечки #
#-----#
if __name__ == '__main__':
    print(Trasher().process_source('''
        static auto TestGlobal = "GLOBAL";

        int TestFunc1() {
            auto v1 = 100;
            int v2 = 200;
            short v3 = 300;
            unsigned char v4[] = { 0, 1, 2, 3 };

            if(v1 == v2) {
                v3 = 150;
            }

            while(v1 < 200) {
                v2 = v1 + 1;
                v1++;
            }

            for(int i = 0; i < 4; i++) {
                v4[i] = v3 ^ 0x42;
            }

            return 0;
        }

        int TestFunc2() {
            int v1 = 0;

            do {
                v1++;
            } while(v1 < 10);

            switch(v1) {
                case 0: { v1++; break; }
                case 1: { v1++; break; }
            }

            TestFunc1();
    '''))

```

```
        return TestFunc1();
    }
'''))
```

Предельно простая реализация заключается в том, что класс с помощью метода `generate_trash` генерирует мусорный код, а с помощью метода `insert_trash_before` вставляет его в те места, какие мы посчитали безопасными для вставки мусорного кода. Обратите внимание, что эта реализация опять же рассчитана на определенное подмножество языка C/C++, и для вашей кодовой базы ее, возможно, придется допилить. Но, вооружившись новыми знаниями из этой статьи, у вас не должно возникнуть с этим проблем. Как минимум их можно обсудить в комментариях под этой статьей, постараемся помочь, если что.

В качестве заключения хочу сказать следующее. Либшланг и, в частности, ее питоновские байндинги являются не самым удобным средством для обфускации кода. Например, работать с модулем `ast` для парсинга языка Питон куда приятнее (кстати да, в будущем можем с вами и Питон пообфусцировать, если будет интерес у комьюнити). Однако на практике именно либшланг понимает стандарты языков C/C++ наиболее полно. Да и как мы увидели в этой статье немножечко смекалки может победить большинство проблем. Давайте посмотрим, как работает наш обфускатор, обработав сначала классом `Encryptor`, а потом классом `Trasher` простой исходник на языке C (исходный код, дизассемблерный листинг без обфускации, и две страницы дизассемблерного листинга после обфускации приведены ниже).

C++:

```
#include <stdio.h>

int main(int argc, char** argv) {
    puts("Hello World!");
    puts("Goodbye World!");
    return 0;
}
```

```
29: int main (int argc, char **argv, char **envp);
0x00001040    push    rax             ; [13] -r-x section size 405 named .text
0x00001041    lea    rdi, str.Hello_World ; 0x2004 ; const char *s
0x00001048    call   puts             ; sym.imp.puts ; int puts(const char *s)
0x0000104d    lea    rdi, str.Goodbye_World ; 0x2011 ; const char *s
0x00001054    call   puts             ; sym.imp.puts ; int puts(const char *s)
0x00001059    xor    eax, eax
0x0000105b    pop    rdx
0x0000105c    ret
```

```

371: int main (int argc, char **argv, char **envp);
; var int64_t var_2h @ rsp+0x2
; var int64_t var_ah @ rsp+0xa
; var int64_t var_eh @ rsp+0xe
; var int64_t var_1ah @ rsp+0x1a
; var int64_t var_1bh @ rsp+0x1b
; var int64_t var_29h @ rsp+0x29
; var int64_t var_37h @ rsp+0x37
; var int64_t canary @ rsp+0x38
0x00001050    movabs    r9, 0xa3cec108860fbdd ; [13] -r-x section size 757 named .text
0x0000105a    push     rbp
0x0000105b    xor      edx, edx
0x0000105d    sub     rsp, 0x40
0x00001061    mov     rcx, qword [main:.__tvar_00000002__] ; 0x4038
0x00001068    mov     rax, qword fs:[0x28]
0x00001071    mov     qword [canary], rax
0x00001076    movabs  rax, 0x1a02cb1a171710f3
0x00001080    mov     dword [var_ah], 0xcc0f171d
0x00001088    lea    r8, [var_eh]
0x0000108d    lea    rdi, [var_2h]
0x00001092    mov     qword [var_2h], rax
0x00001097    movzx  esi, byte [rdx + rdi]
0x0000109b    mov     eax, ecx
0x0000109d    inc    rdx
0x000010a0    and    eax, 0x92ec9cfc
0x000010a5    add    esi, 0x55
0x000010a8    mov     ecx, eax
0x000010aa    mov     byte [rdx + r8 - 1], sil
0x000010af    xor    rcx, r9
0x000010b2    cmp    rdx, 0xc
0x000010b6    jne    0x1097
0x000010b8    imul  eax, eax, 0x2c6b6d61
0x000010be    lea    rdi, [var_1bh]
0x000010c3    mov     ecx, 0xe
0x000010c8    xor    edx, edx
0x000010ca    lea    rsi, [0x00002004]
0x000010d1    mov     byte [var_1ah], 0
0x000010d6    lea    r9, [var_1bh]
0x000010db    movabs  r10, 0x2517dbdd94451a5a
0x000010e5    rep    movsb byte [rdi], byte ptr [rsi]
0x000010e7    and    eax, 0xf0640c28
0x000010ec    xor    eax, 0xc720a958
0x000010f1    add    eax, 0x537cbe32
0x000010f6    mov     dword [main:.__tvar_00000001__], eax ; 0x4040
0x000010fc    and    eax, 0xdd362a2
0x00001101    mov     dil, byte [r9 + rdx]
0x00001105    mov     esi, eax
0x00001107    or     eax, 0x39ae3d62
0x0000110c    lea    rbp, [var_29h]
0x00001111    mov     ecx, eax

```

```

0x00001111    mov     ecx, eax
0x00001113    xor     edi, 0xffffffff ; 4294967227
0x00001116    mov     rax, rcx
0x00001119    mov     byte [rsp + rdx + 0x29], dil
0x0000111e    inc     rdx
0x00001121    imul   rax, r10
0x00001125    cmp     rdx, 0xe
0x00001129    jne    0x1101
0x0000112b    mov     eax, esi
0x0000112d    mov     rdi, r8 ; const char *s
0x00001130    mov     byte [var_37h], 0
0x00001135    or     eax, 0xfba3def
0x0000113a    mov     dword [main:.__tvar_00000000__], eax ; 0x4044
0x00001140    movabs rax, 0xe21c23f8ec5a101e
0x0000114a    imul   rax, rcx
0x0000114e    mov     qword [main:.__tvar_00000002__], rax ; 0x4038
0x00001155    call   puts ; sym.imp.puts ; int puts(const char *)
0x0000115a    mov     rdi, rbp ; const char *s
0x0000115d    movabs rax, 0x39e6a512e52c2e55
0x00001167    imul   rax, qword [main:.__tvar_00000002__]
0x0000116f    mov     qword [main:.__tvar_00000002__], rax ; 0x4038
0x00001176    call   puts ; sym.imp.puts ; int puts(const char *)
0x0000117b    mov     eax, dword [main:.__tvar_00000001__] ; 0x4040
0x00001181    movabs rdx, 0x748e84954a777e2d
0x0000118b    add     rax, rdx
0x0000118e    mov     qword [main:.__tvar_00000002__], rax ; 0x4038
0x00001195    mov     eax, dword [main:.__tvar_00000000__] ; 0x4044
0x0000119b    xor     eax, 0x14bff6d0
0x000011a0    mov     dword [main:.__tvar_00000001__], eax ; 0x4040
0x000011a6    mov     rax, qword [canary]
0x000011ab    sub     rax, qword fs:[0x28]
0x000011b4    je     0x11bb
0x000011b6    call   __stack_chk_fail ; sym.imp.__stack_chk_fail ; void __stack_chk_fail(void)
0x000011bb    add     rsp, 0x40
0x000011bf    xor     eax, eax
0x000011c1    pop     rbp
0x000011c2    ret

```

Очень надеюсь, что вам понравилась данная статья. Если комьюнити интересны такие темы, то пишите, подкидывайте идеи для новых статей на следующие конкурсы и на статьи вне конкурса. Вы же знаете я всегда рад потерять за обфускацию и обменяться идеями, это моя, наверное, самая любимая тема в программировании. Всего вам хорошего!