

Алгоритм генерации команд восстановления дерева процессов ОС Linux на основе модели жизненного цикла ресурсов Linux

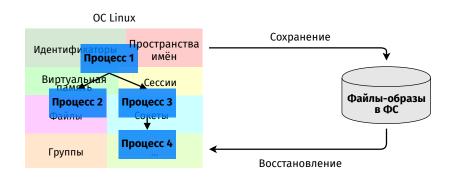
Горбунов Егор Алексеевич

научный руководитель: магистр прикладной математики и физики Е. А. Баталов

СПб АУ НОЦ НТ РАН

13 июня 2017 г.

Задача сохранения и восстановления дерева процессов



Использование

Живая миграция, ускорение запуска программ, отложенная отладка, обновление ядра без остановки программ

Существующие программные решения

· CRIU

- + полностью в userspace
- + активно поддерживается на текущий момент времени
- BLCR¹ (2003)
 - требует загрузки модуля в ядро
- DMTCP² (2004)
 - к целевому процессу с момента запуска должна быть подключена библиотека
 - перехватывает часть вызовов к glibc
- OpenVZ(2005)
 - работает внутри собственного ядра Linux

¹Berkeley Lab Checkpoint/Restart

²Distributed MultiThreaded CheckPointing

Проблемы criu в подходе к восстановлению

Последовательность действий восстановления чётко зафиксирована в коде (и она очень большая), что приводит к проблемам:

- Код для восстановления каждого типа и зависимости ресурсов нужно аккуратно и согласованно добавить в эту последовательность ⇒ некоторые конфигурации ресурсов не поддерживаются из-за сложности
- Фиксированный порядок восстановления ⇒ потенциальное сужение множества допустимых деревьев для восстановления
- Отсутствие чёткого понимания того, какие конфигурации ресурсов дерева процессов criu гарантированно поддерживает

Подход с генератором и интерпретатором



интерпретация

- Для каждого конкретного дерева процессов получаем индивидуальную программу из команд
- Какие должны быть команды?
- Какие должны быть промежуточные представления?

Цель и задачи

Цель

Отойти от фиксированного порядка восстановления и найти обобщённый подход к восстановлению ресурсов

Задачи

- Разработать генератор команд для задачи восстановления дерева процессов в рамках подхода генератор-интерпретатор
- Разработать промежуточные представления

Требования

- Генерируемые команды должны быть исполнимы из пространства пользователя
- Возможность эффективной реализации предлагаемых алгоритмов

Модель дерева процессов

Ресурс — r — сущность в ядре OC (file struct, group, session, ...)

Handle — h — объект, через который процесс получает доступ к ресурсу (file descriptor, gid, sid, ...)

Процесс

$$P = \{(r_1, h_1), (r_2, h_2), \dots, (r_n, h_n)\}$$
 $pid(P)$ — идентификатор процесса
 $parent(P)$ — процесс-родитель, $\neq P$

Дерево процессов

$$T = \{P_1, P_2, \dots, P_k\}$$

$$root = P_1$$

$$\forall P \in T \land P \neq root (parent(P) \in T)$$

Свойства ресурсов

```
isSharable(r) — ресурс, который можно разделить "при жизни"(file, group, namespace, ...)
```

```
isInherited(r) — ресурс, наследуемый ребёнком "при рождении"(file, private memory area, ...)
```

resourceDependencies(r) — множество ресурсов, от которых зависит создание r

Модель жизненного цикла ресурсов и процессов

Действия, которые процессы совершают при жизни:

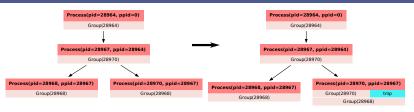
$$\mathcal{A} = \begin{cases} ForkAction(P_1, P_2) \\ CreateAction(P, r, h) \\ ShareAction(P_{from}, P_{to}, r, h_{from}, h_{to}) \\ RemoveAction(P, r, h) \end{cases}$$

Задача восстановления

Имея исходное дерево процессов T, найти последовательность действий $[a_i]$, $(a_i \in \mathcal{A})$ такую, что:

$$\{P_0\} \xrightarrow{A} \{P_0\} \cup \mathbb{Z}$$

"Замыкание" исходного дерева процессов



- Исходно имеем лишь снимок процесса в один момент времени
- Создание каждого ресурса *требует* определённого состояния дерева
- "Замыкание" исходного снимка ресурсов это объединение таких состояний
 - Полученное дерево может быть некорректным с точки зрения OC Linux \Rightarrow алгоритм должен об этом позаботиться
- Добавленные к исходному снимку процесса $P \in T$ ресурсы: Tmp(P) временные ресурсы

Построение множества действий

- Для каждого процесса $P \in T$ создаём ForkAction(parent(P), P)
- Для каждого ресурса r в дереве выбираем его создателя P, handle h и добавляем действие CreateAction(P,r,h)
- Для каждого isSharable(r) ресурса, добавляем ShareAction(P, ...) от создателя P к остальным процессам, держащим ресурс
- Добавляем RemoveAction(r) для всех "временных" ресурсов

Построение множества действий. Пример

Process(pid=0, ppid=-1) Fork Process(pid=28964, ppid=0) Process(pid=28964, ppid=0) Creates Session(28964) Process(pid=28964, ppid=0) Process(pid=28964, ppid=0) Fork
Process(pid=28967, ppid=28964) Creates Group(28964) Process(pid=28967, ppid=28964) Fork Process(pid=28970, ppid=28967) Process(pid=28970, ppid=28967) Creates Group(28970) Process(pid=28970, ppid=28967) Process(pid=28967, ppid=28964) Shares Group(28970) Process(pid=28968, ppid=28967) with Process(pid=28967, ppid=28964) Process(pid=28968, ppid=28967) Process(pid=28970, ppid=28967) Creates Remove Group(28968) Group(28970) Process(pid=28968, ppid=28967) Shares Group(28968) Process(pid=28970, ppid=28967)

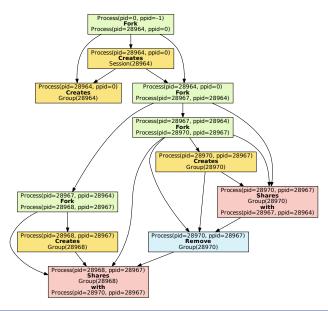
Построение рёбер предшествования

Построение ведётся в несколько этапов, каждый из которых строит часть необходимых рёбер:

- ForkAction(_,P) предшествует любому действию, которое как-то нуждается в процессе P
- CreateAction $(_,r,h)$ предшествует любому действию, которое использует (r,h)
- Создание ресурса процессом *P* должно учитывать наличие зависимостей этого ресурса у процесса *P*
- Действия должны быть так упорядочены, что в любой момент времени состояние дерева процессов корректно
 - Вводим предикат canExistTogether(r₁, h₁, r₂, h₂) и выстраиваем рёбра так, что неудовлетворяющие ему пары не существуют одновременно

• ...

Построение рёбер предшествования. Пример

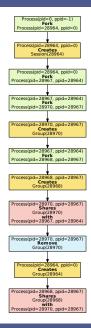


Упорядочение графа действий

- Топологическая сортировка графа + добавление недостающих действий удаления в силу наследуемых ресурсов
- Сложность всего алгоритма построения и сортировки:

$$\mathcal{O}\left(\sum_{P \in T} |P| \cdot (1 + |Tmp(P)|)\right)$$

• Если граф содержит цикл, то в рамках текущей модели восстановление невозможно



Итоги и дальнейшие планы

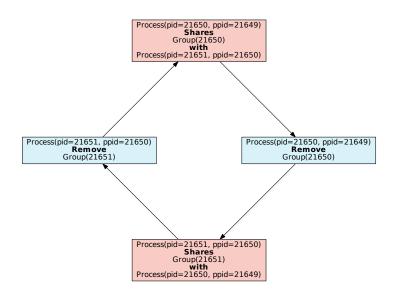
Итоги

- Введена формальная обобщённая модель ресурсов ОС Linux для решения задачи восстановления
- Предложен и реализован алгоритм генерации промежуточного представления в виде графа действий и последовательности действий для восстановления дерева процессов
- https://github.com/egorbunov/criugen

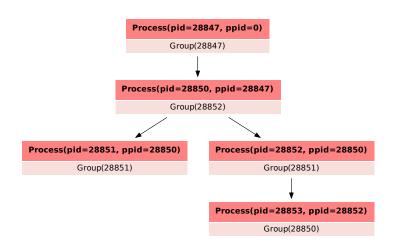
Планы

- Улучшение алгоритма для борьбы с разрешимыми циклами в графе действий
- Реализация интерпретатора команд
- Параллельное исполнение графа действий

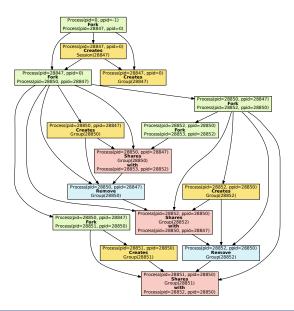
Циклический обмен конфликтующими ресурсами



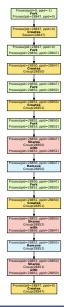
Пример с группами: дерево процессов



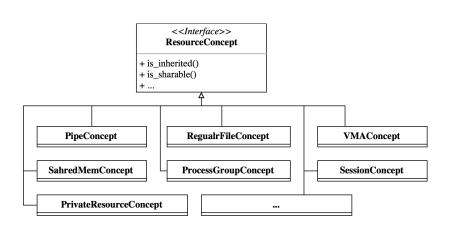
Пример с группами: граф действий



Пример с группами: упорядоченные действия



Иерархия ресурсов



Data flow

