

UML

UML, czyli User Mode Linux, jest koncepcyjnie bardzo różny od większości wymienionych poprzednio narzędzi do wirtualizacji. Podczas gdy praktycznie wszystkie one wirtualizują maszynę wraz z zainstalowanym na niej systemem operacyjnym, UML wcale nie używa maszyny wirtualnej jako takiej. Jest, ściśle rzecz biorąc, portem (<http://en.wikipedia.org/Porting>) Linuksa na Linuksa. Innymi słowy, UML pozwala na uruchomienie jądra Linuksa jako jednego z programów w trybie użytkownika (stąd nazwa naszego oryginalnego (zwanego w terminologii programu „host” – „gospodarz”) Linuksa.

Uruchomione „gościnne” („guest”) jądro jest praktycznie całkowicie wyizolowanym procesem, nieróżniącym się od pozostałych uruchomionych w Linuksie-gospodarzu – w szczególności można wysyłać do niego sygnały (choćby SIGKILL) czy uruchomić za pośrednictwem narzędzia *strace*, aby poznać jego wywołania przerw systemowych. Posiada ono jednak przy tym możliwość tworzenia własnych procesów, montowania systemów plików i ogólnie wykonywania większości operacji właściwych Linuksowi. Cały system (lub systemy) plików „gościnniej” dystrybucji zawarty jest w pojedynczym pliku, a jej dostęp do zasobów sprzętowych jest w pełni konfigurowalny. Dodatkową zaletą jest fakt, że jądro w wersji 2.6.0 nanieśioną poprawkę UML’ową – czyli możemy samodzielnie skompilować je „pod” używanie w UML’u bez żadnego dodatkowego oprogramowania czy skomplikowanych operacji.

Łatwo zatem zauważyć, że UML posiada niezliczone zastosowania – poza bezpiecznym debuggowaniem jądra (który to temat poruszy następna prezentacja), możemy bez obaw uruchamiać programy, którym nie ufamy, testować nowe dystrybucje Linuksa czy stawiać wirtualne serwery (zob. np. [http://en.wikipedia.org/wiki/Honeypot_\(computing\)](http://en.wikipedia.org/wiki/Honeypot_(computing))).

Stroną, od której najlepiej zacząć naszą przygodę z UML’em jest strona domowa projektu, jego pomysłodawcy i głównego twórcy (developera) – Jeffa Dike’a (<http://user-mode-linux.sourceforge.net>). Znajdziemy na niej praktycznie wszystko, czego potrzebujemy do stworzenia wirtualnego Linuksa na naszym komputerze – gotowe, skompilowane wersje jąder do ściągnięcia, gotowe systemy plików do zamontowania jako root’y w „gościnnym” systemie, poprawki (patche) pozwalające na „UML’owe” skompilowanie jądra w starszej niż 2.6.0 wersji (nowsze, jak już wspomniano, domyślnie obsługują UML’a) czy wreszcie – choć niestety niezbyt nowy i niekoniecznie do końca przyjazny użytkownikowi – tutorial.

Zademonstrujemy teraz, jak UML wygląda w praktyce.

Kompilacja jądra, które chcemy używać w UML’u przebiega jak klasyczna kompilacja jądra, jedyna różnica to podawanie przy wszystkich etapach parametru *ARCH=um*, a zatem w katalogu ze źródłem jądra wywołujemy kolejno:

```
make config ARCH=um
```

```
[konfigurujemy]
```

```
make linux ARCH=um
```

Wygodnie jest przed rozpoczęciem konfigurowania przekopiować do katalogu ze źródłami plik *config.release* z podkatalogu *arch/um/*, nadając mu nazwę *.config*:

```
cp arch/um/config.release .config
```

W ten sposób uzyskujemy rozsądne ustawienia domyślne, chociaż niestety wywołanie *make config* dalej jest konieczne.

Po skompilowaniu jądra potrzebujemy jeszcze systemu plików – wygodnie jest ściągnąć gotowy system plików ze strony domowej projektu – dobrą opcją jest na przykład Fedora (http://uml.nagafix.co.uk/FedoraCore5/FedoraCore5-x86-root_fs.bz2).

Najbardziej podstawowe uruchomienie UML'a to wywołanie w katalogu, w którym kompilowaliśmy źródła polecenia `.linux` – wówczas jako główna partycja zamontowany będzie plik `root_fs` z bieżącego katalogu (jeśli takowy nie istnieje, dostaniemy błąd przy uruchamianiu). Jeśli z jakichś przyczyn chcemy, żeby plik z partycją startową nazywał się inaczej – wywołujemy polecenie:

```
.linux ubda=nazwa_pliku
```

Dla UML'a – jak już powiedziano – każdy system plików jest oddzielnym plikiem, kolejne systemy plików (intuicyjnie – „dyski”) mają nazwy `ubda`, `ubdb` itd. (zmienia się ostatnia litera) – w szczególności partycja startowa to `ubda`. Ciekawostką jest fakt, że jako „dysk” możemy podpiąć nie system plików, ale np. archiwum `.tar`. Wówczas, będąc zalogowanym w systemie „gościnnym”, możemy wywołać przykładowo polecenie:

```
tar -xf/dev/ubdb.
```

które spowoduje wypakowanie pliku `.tar` podpiętego jako `ubdb` do bieżącego katalogu.

Po udanym uruchomieniu „gościa” stajemy przed właściwym wybranej dystrybucji (czyli: systemowi plików) ekranem logowania, po zalogowaniu (gotowe systemy plików ze strony mają przede wszystkim konto administratora – `root`, kolejne możemy łatwo utworzyć) zaś znajdujemy się w mniej lub bardziej funkcjonalnym linuxie, który w szczególności nie ma dostępu do „gospodarza” – czy też w ogóle „świadomości” jego istnienia.

Z poziomu „gospodarza” możemy jednak modyfikować wszelkie ustawienia działającego już „gościa”, używając do tego narzędzia `uml_mconsole` (do ściągnięcia również ze strony projektu). I tak na przykład możemy podpiąć nowy system plików poleceniem:

```
uml_mconsole id_goscia config ubdc=nasz_plik
```

Parametr `id_goscia` pozwala na zidentyfikowanie konkretnej instancji UML'a (bo możemy uruchomić kilka takowych jednocześnie) – możemy przydzielić go dodając do parametrów uruchomienia parametr `umid=id_goscia`, czyli:

```
.linux ubda=system_plikow umid=linuksik
```

i odwoływać się potem do tej instancji przez np.

```
uml_mconsole linuksik config ubdc=paczka.tar
```

Jeśli nie nadaliśmy `umid`'u naszej instancji, UML sam jej takowy nadaje w sposób losowy; jest on wypisywany przez jądro w trakcie startu i możemy go poznać za pomocą polecenia (wywołanego u „gościa”):

```
gmsg | grep mconsole
```

wynikiem powinna być linijka podobna do:

```
mconsole (version 2) initialised on /home/ja/.uml/ID_GOSCIA/mconsole
```

Kolejną sprawą są terminale lub konsole wirtualne UML'a. Domyślnie otrzymujemy na ekranie (w trybie graficznym) jeden terminal do logowania, więcej możemy stworzyć edytując plik `/etc/inittab`. Każdy nowy zadeklarowany wirtualny terminal będzie domyślnie otwierał się w nowym oknie. Terminal możemy łatwo przekierować – czy to za pomocą `uml_mconsole`, czy przez parametry uruchomieniowe (jako zasada – te sposoby się dublują). Możemy choćby napisać (na „gospodarzu”):

```
uml_mconsole linuksik config con1=port:9042
```

co, jeśli w `/etc/inittab` zadeklarowaliśmy pierwszą konsolę (konsole w UML noszą nazwy `conx`, gdzie `x` – numer, poczynając od `con0` – konsola na której znajdowały się komunikaty

uruchomieniowe jądra), powinno ją przekierować na port o numerze 9042. Możemy wówczas na linuxie-gospodarzu napisać:

```
telnet localhost 9042
```

i w ten sposób „zdalnie” zalogować się do naszej instancji UML’a.

Przy okazji: jeśli w *uml_mconsole* nie wywołujemy przypisania, możemy poznać stan zmiennej, czyli:

```
uml_mconsole linuxik config con1
```

odpowiedzią powinno być:

```
OK port:9000
```

gdzie OK oznacza fakt otrzymania odpowiedzi od urządzenia, a ciąg dalszy – jego stan.

Oprócz tego, można także przekierować konsolę na jedną z konsoli „gospodarza”. Robi się to bardzo podobnie – usuwamy z */etc/inittab* „gospodarza” deklarację jednej z konsol, zmuszamy proces *init* do zaakceptowania zmian (*kill -HUP 1*), po czym podpinamy (np. w parametrach uruchamiania) ją do jednej z konsol wirtualnych (znów musi ona być zadeklarowana w */etc/inittab* „gościa”:

```
./linux ubda=system_plikow umid=linuxik con1=tty:/dev/tty1
```

Uwaga: konsola, którą chcemy oddać UML’owi (tutaj: */dev/tty1*) musi mieć ustawione uprawnienia do zapisu dla wszystkich (*chmod 666 /dev/tty1*).

Składnia przypisania jest podobna jak w przypadku portu: najpierw podajemy typ urządzenia, potem jego nazwę (dokładniejszy opis na <http://user-mode-linux.sourceforge.net/UserModeLinux-HOWTO-5.html#ss5.1>).

Przydatne jest również uzyskanie dostępu do internetu z naszej instancji UML’a. Robimy to dość prosto, mostkując połączenie „gospodarza” – najpierw u tegoż „gospodarza” konfigurujemy kartę sieciową „gościa”, co wygląda praktycznie tak samo jak konfigurowanie konsol:

```
uml_mconsole linuxik config eth0=tuntap,,adres_ip
```

TUN/TAP to sterownik tworzący łącze nienazwane (pipe) między „gospodarzem” a „gościem”, przecinki pomijają parametry którym pozostawiamy ustawienia domyślne, natomiast w miejsce *adres_ip* wpisujemy adres lokalny, pod którym od tej pory nasza instancja UML’a będzie widziała „gospodarza”. W ten sposób „gość” otrzymuje „kartę siecową”, ale nie jest ona jeszcze skonfigurowana. W tym celu u „gościa” wywołujemy polecenie:

```
ifconfig eth0 inny_adres_ip up
```

Efekt tego to wywołanie serii poleceń, które powinny spowodować, że „gospodarz” będzie widział „gościa” pod adresem *inny_adres_ip* w sieci lokalnej oraz mostkował połączenia wychodzące z niego lub przychodzące do niego przez własne połączenie internetowe – co możemy sprawdzić choćby za pomocą polecenia *ping*.

UML posiada również wiele innych funkcji (jak np. partycjonowanie dysków (systemów plików), które jednak, z braku czasu, nie zostaną tu omówione. Są one jednak opisane zarówno na stronie projektu (jeszcze raz: <http://user-mode-linux.sourceforge.net/>), a także w napisanej przez Jeffa Dike’a książce „User Mode Linux”.

Bibliografia:

Jeff Dike, „User Mode Linux”

<http://user-mode-linux.sourceforge.net>

http://en.wikipedia.org/wiki/User-mode_Linux