Systemy operacyjne

Laboratorium 3

Find

Jarosław Rudy Politechnika Wrocławska

28 lutego 2017

Laboratorium obejmuje wykorzystanie i zrozumienie komendy **find** wraz ze znajomością systemu plików i uprawnień do plików.

1 Ograniczenia

- Zakaz wywoływania komendy find więcej niż raz w skrypcie (chyba, że zadanie lub prowadzący wprost na to zezwoli).
- Skrypt, poza standardowymi elementami (jak sprawdzenie argumentów) nie powinien wykorzystywać komend innych niż find.
- Ścieżki i wyrażenie finda należy podawać jawnie tzn. zakazane jest wywołanie find zamiast find . -print.

2 Podstawy

Wbrew nazwie i jej najczęściej spotykanemu użyciu, komenda find nie jest ograniczona do znajdywania plików i wypisywania ich nazw na ekran. Sposób działania komendy find jest dużo bardziej elastyczny i może zostać podsumowany w następujący sposób:

Komenda **find** określa zbiór plików, a następnie przetwarza każdy plik z tego zbioru zgodnie z podanym *wyrażeniem*.

Istnieje możliwość wywołania komendy find bez żadnych argumentów (tak naprawdę odpowiada to wywołaniu find . -print), jednakże zadania laboratoryjne zwykle wymagają podania dla komendy wielu argumentów. Argumenty te można podzielić na 3 podstawowe grupy: opcje podstawowe, ścieżki poszukiwań i wyrażenie testowe.

1. Podstawowe opcje powinny zostać podane przed ścieżkami poszukiwań. Ich główne wykorzystanie to kontrola sposobu traktowania dowiązań symbolicznych. Do opcji takich należą -P (nie podążaj za symlinkami) oraz -L (podążaj za symlinkami). Domyślnym zachowaniem jest nie podążanie za symlinkami. W takim przypadku jeśli testowany plik jest symlinkiem, to testowane będą właściwości samego symlinka. Jeśli podążamy za linkami, to testowane będą właściwości celu symlinka, a nie sam symlink (chyba, że symlink jest zepsuty). Ponadto, jeśli przetwarzany symlink wskazuje na katalog, a my podążamy za linkami, to zawartość wskazywanego katalogu (drzewa katalogowego) zostanie również "przeszukana", nawet jeśli prowadzi w zupełnie inne miejsce systemu plików. Innymi słowy, jeśli link jest symlinkiem na katalog, to wywołania:

```
find -P link -print
find -L link -print
```

będą miały zupełnie inne działanie. Pierwsze przetworzy tylko plik link, podczas gdy drugie przetworzy także wszystkie pliki w drzewie katalogowym wskazywanym przez link.

2. Ścieżki poszukiwań określają, które pliki lub drzewa katalogowe należy przeszukać (przetworzyć). Po pierwsze, można podać więcej niż jedną ścieżkę. Po drugie ścieżką nie musi być katalog – zwykły plik też zostanie przetworzony. Zwykle jednak podajemy w tym miejscu katalogi, które traktowane są jako drzewa katalogowe. Przez drzewo takie rozumiemy wszystkie pliki, które znajdują się "poniżej" danego katalogu. Przykładowo, wszystkie poniższe pliki:

katalog
katalog/plik
katalog/podkatalog
katalog/podkatalog/plik2
katalog/podkatalog/podpodkatalog
katalog/podkatalog/podpodkatalog/plik3

należą do drzewa katalogowego, którego korzeniem jest katalog. Komenda find domyślnie bierze pod uwagę wszystkie pliki w danym drzewie katalogowym, nieważne jak głęboko są zagnieżdżone. W celach diagnostycznych można w miarę wygodnie wyświetlać drzewa katalogowe przy wykorzystaniu komendy tree.

3. Wyrażenie testowe (lub po prostu wyrażenie) jest najważniejszą i najbardziej skomplikowaną częścią komendy find i zostanie omówione w dalszej części instrukcji.

3 Wyrażenie

Wyrażenie określa, jakie właściwości plików należy zbadać i jakie czynności należy podjąć. Wyrażenie ma charakter logiczny i, podobnie do wyrażeń z języka C/C++, składa się z mniejszych wyrażeń (elementów) połączonych przy pomocy operatorów logicznych. Przykładowo, jeśli elem1 i elem2 zostaną połączone operatorem typu AND, to elem2 nie zostanie wykonany, jeśli elem1 dał wynik false (bo wartość logiczna całego wyrażenia jest już znana). Operatory są następujące:

• Koniunkcja logiczna (AND): -and, -a lub brak operatora. Tak więc poniższe trzy formy:

```
elem1 -and elem2 -and elem3
elem1 -a elem2 -a elem3
elem1 elem2 elem3
```

są równoważne.

- Alternatywa logiczna (OR): -or lub -o.
- Negacja logiczna (NOT): -not lub wykrzyknik (!).
- Nawias: nawiasy okrągłe "(" oraz ")". Nawiasy są znakami specjalnymi basha, więc należy je wyescape'ować (z użyciem apostrofów lub odwrotnego ukośnika).
- Przecinek. Działa jak analogiczny operator z C/C++ tzn. w poniższym przykładzie:

```
elem1 , elem2 , elem3
```

wykonane zostaną *wszystkie* trzy elementy, niezależnie od ich wartości logicznej, zaś wartością logiczną całości jest najbardziej na prawo wysunięty element (w tym przypadku elem3).

Zauważmy, że wszystkie operatory są argumentami dla finda, wobec czego muszą wystąpić spacje oddzielające je od innych argumentów (opcji ogólnych, ścieżek, operatorów, elementów).

Po odliczeniu operatorów, pozostała część wyrażenia składa się z elementów, które mogą należeć do trzech typów:

 Testy. Nigdy nie powodują wystąpenia efektów ubocznych (np. zmian w systemie, wyświetlania tekstu), zaś wartość logiczna testu jest zależna od testowanego pliku. Przykładowo test -links 2 sprawdza czy przetwarzany plik ma dokładnie dwa dowiązania twarde.

- Akcje. Wartość logiczna akcji jest z reguły ustalona (np. -print zwraca true, zaś -false oczywiście zwraca false). Ponadto, akcje mają efekty uboczne, typu wywołanie komendy (-exec), wyświetlenie tekstu (-print, -printf i podobne) czy usunięcie pliku (-delete).
- Opcje. Nie należy ich mylić z opcjami podstawowymi (typu -L i -P) omówionymi wcześniej. Zwracają zawsze prawdę. Ich istotną cechą jest to, że prawie wszystkie z nich działają globalnie, niezależnie od położenia opcji w wyrażeniu. Przykładowo, poniższe wywołania:

```
find . -mindepth 2 -print
find . -print -mindepth 2
```

są równoważne. Z tego względu opcje wygodnie jest umieszczać na początku wyrażenia, dla uniknięcia nieporozumień.

Zauważmy, że opcja -mindepth wymaga argumentu i musi być on podany po spacji! Działa tak bardzo wiele testów czy akcji. Przykładowo -type f testuje czy plik jest plikiem zwykłym, zaś -type d testuje czy plik jest katalogiem. Niektóre testy/akcje nie mają argumentu (np. -print), a niektóre mogą mieć bardzo skomplikowany argument (np. -printf). Warto też zwrócić uwagę na różne wersje testów/akcji: -type i -ltype, -name i -iname itp.

Niektóre testy przyjmujące argument liczbowy mogą dodatkowo posiadać przed nim znak plus lub minus. Z poniższych testów:

```
-size 2
-size -2
-size +2
```

pierwszy sprawdza czy przetwarzany plik ma dwie jednostki długości, drugi czy ma mniej niż dwie jednostki, a trzeci czy ma więcej niż dwie jednostki. Zauważmy też, że domyślną jednostką dla -size są bloki a nie znaki/bajty! Jednostkę można zmienić dodając odpowiedni znak po liczbie np. k dla kibibajtów (kiB)¹.

4 Praktyczne użycie find

W przypadku oryginalnej komendy find nie będzie żadnego widocznego efektu, jeśli nie podana zostanie chociaż jedna akcja. Tak więc komenda:

```
find DIR -size 0
```

nie wypisze na ekran nic, nawet jeśli katalog DIR zawiera puste pliki. Jednakże współczesna implementacja find automatycznie doda akcję -print na końcu wyrażenia, ale tylko jeśli w wyrażeniu nie ma żadnych innych akcji lub jedyną akcją jest -prune. Ponadto, jeśli nie podano żadnych ścieżek poszukiwań, to automatycznie użyta zostanie ścieżka aktualnego katalogu. Tak więc wywołania:

 $^{^{1}}$ Nie mylić z kilobajtami (kB)! 1 kiB = 1.024 kB = 1024 B.

```
find
find -size 0 -prune
```

zostaną zrozumiane jako:

```
find . -print
find . -size 0 -prune -print
```

Ponadto należy pamiętać, że w wyrażeniu może występować wiele akcji i to w różnych miejscach wyrażenia. Weźmy za przykład wywołanie:

```
find DIR -print -type d -print
```

Pierwsza akcja -print zadziała dla każdego pliku w katalogu DIR, więc nazwy tych plików zostaną wypisane na ekran. Jednakże, druga akcja -print zadziała jedynie dla tych plików, które są katalogami. Jeśli plik nie jest katalogiem, to test -type d zwróci fałsz, co spowoduje, że całe wyrażenie ma już znaną wartość logiczną (pamiętamy, że domyślnym operatorem łączącym opcje jest AND), więc dalsza część wyrażenia zostanie pominięta.

Na zakończenie tej sekcji należy zwrócić uwagę na bardzo ważną akcję -printf (nie mylić z -print!), która pozwala drukować dowolny tekst, a także różne informacje o przetwarzanym pliku, takie jak nazwa pliku, ścieżka, poziom zagłębienia w drzewie katalogowym itp.

5 Uprawnienia plików

W tej części zajmiemy się uprawnieniami plików w systemach linuksowych oraz ich zastosowaniem dla komendy find. Podstawowe uprawnienia plikowe zapisane są z użyciem 9 bitów, podzielonych na 3 grupy. W każdej grupie znajdują się 3 bity odpowiedzialne za prawa odczytu (bit Read, r), zapisu/modyfikacji (bit Write, w) oraz wykonania (but eXecute, x). Jeśli bit jest ustawiony (wartość 1), to prawo jest przyznane, jeśli zaś bit jest wyczyszczony (0), to prawo nie jest przyznane. Prawa plików można sprawdzić z użyciem komendy stat lub 1s -1². Prawa przyznane oznaczane są jako 'r', 'w' lub 'x', zaś prawa nie przyznane oznaczane są przez minus ('-'). Znaczenie praw r, w oraz x jest oczywiste dla plików zwykłych, zaś nieco inne dla katalogów. Linki symboliczne zawsze mają pełne prawa (tj. rwxrwxrwx).

Trzy osobne grupy praw wynikają z istnienia trzech możliwych sytuacji dostępu do pliku. Zacznijmy od tego, że każdy plik posiada przypisane dwa numery:

- identyfikator użytkownika (user id, uid). Oznacza właściciela pliku, nazywanego też po prostu właścicielem (ewentualnie użytkownikiem),
- identyfikator grupy (group id, gid). Oznacza właściciela grupowego, zwanego też po prostu grupą.

²ls -1 wypisuje na początku praw dodatkowy znak określający typ pliku ('-' dla plików zwykłych, 'd' dla katalogów itp.).

Podczas każdej próby odczytu/zapisu/wykonania pliku system musi sprawdzić czy aktualny proces posiada odpowiednie uprawnienia. Po pierwsze, należy określić uid oraz gid danego procesu. Zwykle jest to po prostu uid/gid użytkownika systemu, który uruchomił dany proces. Użytkownik posiada tylko jeden uid, ale może posiadać więcej niż jeden gid (tzn. może należeć do wielu grup).

Mając uid/gid możemy przejść do sprawdzania praw. Sprawdzane są trzy następujące przypadki w dokładnie tej kolejności:

- 1. Jeśli uid procesu pasuje do uid pliku, to jesteśmy traktowani jak właściciel pliku (user, u).
- W przeciwnym przypadku, jeśli co najmniej jeden gid procesu pasuje do gid pliku, to jesteśmy traktowani jako właściciel grupowy pliku (group, g).
- 3. W przeciwnym przypadku jesteśmy traktowani jako "inny" (other, o).

Dlatego istnieje 9 bitów uprawnień: bity 1–3 przeznaczone są dla właściciela, bity 4–6 dla właściciela grupowego, a bity 7–9 dla pozostałych tzn.:

rwxrwxrwx uuugggooo

Należy podkreślić, że jeśli jesteśmy zarówno właścicielem jak i właścicielem grupowym, to prawa właściciela mają priorytet. Innymi słowy, jeśli prawa właściciela są odebrane, to nie otrzymamy dostępu do pliku, nawet jeśli prawa grupy są nam przyznane. Można to podsumować w następujący sposób:

- 1. Jeśli jesteśmy tylko właścicielem, liczą się bity 1–3.
- 2. Jeśli jesteśmy tylko właścicielem grupowym, liczą się bity 4-6.
- 3. Jeśli jesteśmy zarówno właści
cielem jak i właścicielem grupowym, liczą się bity 1–3.
- 4. Jeśli nie jesteśmy ani właścicielem, ani właścicielem grupowym, liczą się bity 7–9.

Przejdźmy teraz do praktyki. Ogólnie występują dwa typy pytań, które możemy zadać:

- 1. Czy dany użytkownik/proces może uzyskać dostęp (np. odczyt) do danego pliku?
- 2. Czy dany plik przyznaje dane prawo (np. odczyt) dla danego "podmiotu" (właściciel, właściciel grupowy lub pozostali)?

Odpowiedź na pierwsze pytanie jest prosta. Aby sprawdzić czy aktualny użytkownik/proces będzie mógł otworzyć dany plik można posłużyć się komenda test z opcją –r lub wykorzystać test –readable komendy find. Reszta dzieje

się automatycznie (system operacyjny sam określi nasz uid/gid, sprawdzi, który przypadek zachodzi i wypracuje odpowiedź). Dla praw zapisu i wykonania sytuacja jest analogiczna.

Drugie pytanie jest dużo trudniejsze, gdyż wymaga analizy konkretnych bitów praw pliku. Dla uproszczenia załóżmy konkretny przypadek: chcemy znaleźć (wydrukować nazwy) plików, które przyznają prawo odczytu właścicielowi (u), ale NIE przyznają prawa zapisu właścicielowi grupowemu (g). Pliki, które spełniają te warunki będą miały prawa postaci:

r***-***

lub w formie maski bitowej:

1***0***

przy czym gwiazdka oznacza, że dany bit nie jest istotny (może być zerem albo jedynką).

Jak sprawdzać tego typu rzeczy przy użyciu finda? Wykorzystywane są do tego trzy testy (opcje) z "rodziny" –perm. Cechą wspólną wszystkich trzech jest podanie maski bitowej w formie ósemkowej. Przykładowo, maska 110100100 musi być zapisana jako 3 cyfry ósemkowe, czyli 644. Są to bardzo typowe prawa dla zwykłych plików, jako że przyznają odczyt/zapis dla właściciela pliku oraz odczyt dla grupy i innych. Maskę można także podać w formie symbolicznej, ale nie jest to zalecane.

Trzy wspomniane testy -perm różnią się, oprócz formy, sposobem interpretacji maski.

- 1. -perm mask. Test ten traktuje maskę w sposób dosłowny. Jeśli bit w masce ma wartość 1, to dane prawo MUSI być przyznane, żeby test zwrócił wartość TRUE, jeśli zaś bit w masce ma wartość 0, to dane prawo NIE MOŻE być przyznane. Oznacza to, że tylko 1 z 2⁹ = 512 ciągów 9 bitów sprawi, że ta wersja -perm zwróci wartość TRUE. W naszym przykładzie (1** *0* ***) mamy 128 pasujących ciągów, więc musielibyśmy wykorzystać 128 opcji -perm połączonych operatorem OR. Oczywiście nie jest to dobry pomysł.
- -perm -mask. Jeśli bit w masce ma wartość 1, to dane prawo w pliku MUSI być przyznane. Reszta bitów w prawach pliku NIE ma znaczenia. Innymi słowy, wszystkie jedynki z maski muszą być przyznanymi prawami jednocześnie (na zasadzie operatora AND).
- 3. -perm /mask. Test bardzo podobny do poprzedniego, ale działający na zasadzie operatora OR, a nie AND. Tzn. jeśli w masce występuje kilka jedynek, to wystarczy, że co najmniej jedno z praw pliku odpowiadające tym jedynkom jest przyznane.

Z powyższego wynika, że jeśli w masce jest tylko jedna jedynka, to opcje -perm -mask oraz -perm /mask działają identycznie.

Wróćmy więc do naszego problemu tj. znalezienia plików, które przyznają prawo odczytu właścicielowi, ale nie przyznają prawa zapisu właścicielowi grupowemu. Sprawdzenie prawa odczytu dla właściciela jest dosyć proste:

taki zapis odpowiada prawom postaci 1** *** ***. Druga część pytania jest trudniejsza, gdyż opcje -perm -mask i -perm /mask sprawdzają jedynie obecność jedynek, a nie obecność zer! Aby to obejść należy potraktować zera jako jedynki, a potem odwrócić wynik używając operatora NOT tzn.:

odpowiada prawom *** *1* ***, a po zanegowaniu:

odpowiada prawom *** *0* ***, zgodnie z oczekiwaniem. Teraz możemy połączyć obie uzyskane opcje -perm z użyciem operatora AND:

-perm
$$-400$$
 -and ! -perm -020

co daje oczekiwane prawa postaci 1** *0* ***.