

Biblioteki dynamicznie ładowane i współdzielone (Dynamically Linked Libraries – DLL, Shared Objects - SO)

Lazy/Late Binding (Loading, Linking...) itp.

- podczas uruchamiania ładowany do pamięci jest tylko program główny oraz tablice dołączone do w plików wykonywalnych ELF (Linux):
 - *Procedure Linkage Table* (PLT),
 - *Global Offset Table* (GOT), ew. procedura linkera dynamicznego,
- kod danej funkcji bibliotecznej ładowany jest do pamięci **dopiero podczas pierwszego wywołania** tej funkcji w programie.

Zasada działania:

wszystkie wywołania funkcji bibliotecznych linkowanych dynamicznie odbywają się pośrednio: poprzez tablicę PLT oraz tablicę GOT – zawierającą adresy funkcji.

Pierwsze wywołanie funkcji:

- 1) Instrukcja CALL nie wywołuje bezpośrednio funkcji, ale prostą procedurę (*stub*) w tablicy PLT. Rozkaz CALL zachowuje na stosie adres powrotu do programu wywołującego daną funkcję.
- 2) Wykonywany jest skok pod adres odczytany z odpowiedniego miejsca tablicy GOT.
- 3) Przy pierwszym wywołaniu danej funkcji adresem tym jest adres kolejnej instrukcji w PLT.
- 4) Na stosie umieszczany zostaje numer-identyfikator żądanej funkcji bibliotecznej, następnie wywoływany jest linker dynamiczny.
- 5) Żądana funkcja jest ładowana z pliku do pamięci, a odpowiadający jej adres w GOT zamieniany na właściwy: prowadzący do miejsca, gdzie funkcję załadowano.
- 6) Funkcja zostaje wykonana, kończy ją rozkaz RET i następuje powrót i kontynuacja programu wywołującego.

Stan początkowy – przed pierwszym wywołaniem funkcji

main:

```
...  
call printf@plt  
...
```

plt:

```
400650 jmp linker-loader 5)  
400656 (uproszczone)  
40065C
```

printf@plt:

```
400660 jmp *got_0  
400666 push $id0  
40066B jmp plt
```

scanf@plt:

```
400760 jmp *got_1  
400766 push $id1  
40076B jmp plt  
...
```

got:

```
...  
got_0:  
0x00000000000040666  
got_1:  
0x00000000000040766  
got_2:  
0x00000000000040866  
...
```

6)

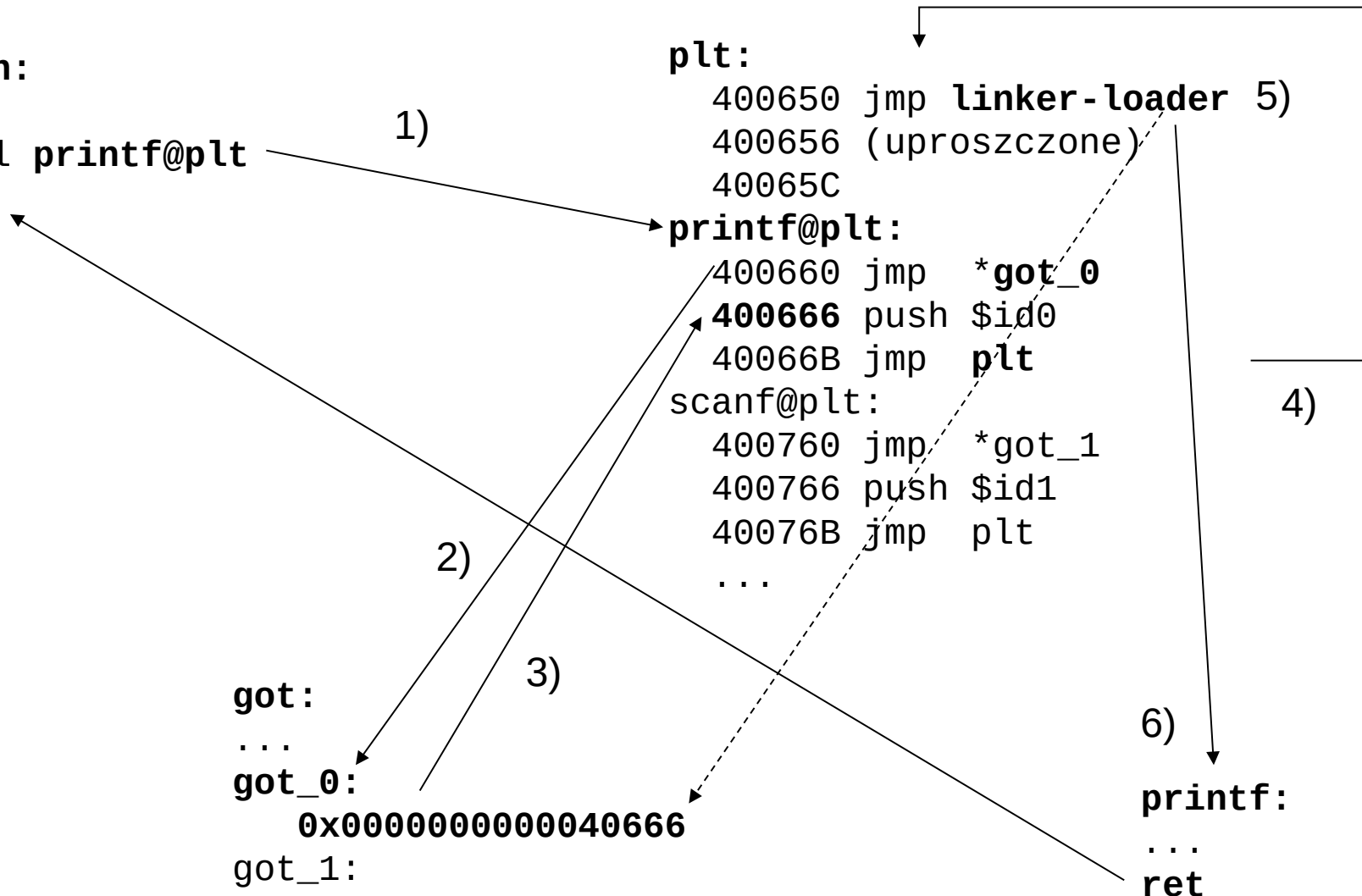
```
printf:  
...  
ret
```

1)

2)

3)

4)



Zasada działania:

drugie i kolejne wywołania tej samej funkcji:

- 1) Instrukcja CALL ponownie nie wywołuje bezpośrednio funkcji, ale wykonuje skok do PLT. Rozkaz zachowuje na stosie adres powrotu do programu wywołującego funkcję.
- 2) W PLT wykonywany jest skok pod adres odczytany z odpowiedniego miejsca tablicy GOT.
- 3) Przy kolejnym wywołaniu funkcji adresem skoku jest już miejsce poprzednio załadowanej funkcji.
- 4) Funkcja zostaje wykonana, ponieważ już rezyduje w pamięci, drugie i kolejne wywołania przebiegają szybciej od pierwszego.

Kolejne wywołanie tej samej funkcji bibliotecznej

main:

...
call **printf@plt**
....

plt:

400650 jmp linker/resolver
400656 (uproszczone)
40065C

printf@plt:

400660 jmp *got_0
400666 push \$id0
40066B jmp plt

scanf@plt:

400760 jmp *got_1
400766 push \$id1
40076B jmp plt
...

got:

...
got_0:
 adres printf
got_1:
 0x00000000000040766
got_2:
 0x00000000000040866
...

4)
printf:
...
ret

1)

2)

3)

4)

