B4B35OSY: Operační systémy Android

Michal Sojka¹



19. prosince 2019

¹michal.sojka@cvut.cz

Obsah I

- 1 Úvod
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závěr

- 1 Úvod
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závěi

Mobilní OS

- Dřívější OS byly jednodušší než desktopové OS
 - Symbian OS (Nokia), Windows CE, ...
- Dnes jsou mobily výkonné jako notebooky před pár lety
 - Mobilní OS jsou upravené verze desktopových
 - Android, iOS, (Windows Mobile)
- Tato přednáška bude převážně o OS Android, což je
 - Mobilní OS od Googlu (částečně open source)
 - Linuxové jádro (trochu změněné)
 - Jiný user space než mají běžné Linuxové distribuce (Ubuntu, Fedora, ...)

Čím se mobilní OS liší od "normálních" OS?

- Vše, co jsme probírali v předchozích přednáškách platí i pro mobilní OS:
 - Procesy/vlákna, synchronizace, správa paměti, IPC, ovladače, souborové systémy, grafika, . . .
- To, co dělá mobilní OS mobilním jsou komponenty/knihovny/frameworky na vyšších úrovních
- Většina lidí pod pojmem "mobilní aplikace" rozumí pouze tuto vyšší úroveň (tj. Ul, design,...)

Čím se mobilní OS liší od "normálních" OS?

- Vše, co jsme probírali v předchozích přednáškách platí i pro mobilní OS:
 - Procesy/vlákna, synchronizace, správa paměti, IPC, ovladače, souborové systémy, grafika, . . .
- To, co dělá mobilní OS mobilním jsou komponenty/knihovny/frameworky na vyšších úrovních
- Většina lidí pod pojmem "mobilní aplikace" rozumí pouze tuto vyšší úroveň (tj. Ul, design, . . .)
- V této přednášce si zkusíme ukázat, jak některé vysokoúrovňové koncepty mobilních aplikací souvisí s nízkoúrovňovými záležitostmi probíranými dříve
- Podíváme se na některé komponenty či koncepty a ukážeme si, jak se liší od podobných komponent/konceptů v desktopových/serverových OS
 - Android vs. Linux na desktopu/serveru
 - Android se velmi rychle mění ne vše, co je v této přednášce platí přesně pro poslední verze a/nebo všechny výrobce

- 1 Úvod
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SvsV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závěr

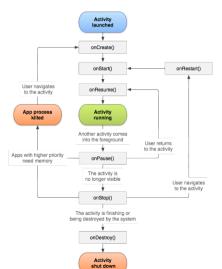
- 1 Úvod
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závěi

Aplikace

- Aplikace se skládá z
 - kódu
 - zdrojů (resources) obrázky apod.
 - manifest popis aplikace
 - ...
- Kód
 - Většinou vyšší programovací jazyk (Java, Kotlin)
 - Může obsahovat i nativní kód (např. C/C++) volaný skrze Java Native Interface (JNI)
- App manifest
 - Jméno aplikace + ikona + popis
 - Seznam aktivit (+ intent filters), služeb, atd. a jejich implementaci (tříd)
 - Oprávnění, která aplikace potřebuje
 - Požadavky na HW a SW (např. minimální verze Androidu)

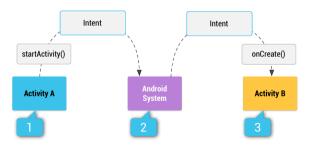
Aktivita

- Třída reprezentující jednu obrazovku
- Nejedná se o "imperativní" kód, který běží od začátku do konce, ale o komponenty, které jsou volány (callback) různými frameworky (nižšími vrstvami).
- Programátor nemá kontrolu nad tím, kdy bude proces aplikace spuštěn a ukončen
 - Např. když je málo paměti
- Aktivity se spouští/přepínají tzv. intenty, což je forma meziprocesní komunikace



Intent

- Žádost o provedení akce v jiné komponentě
 - Např. spuštění aktivity
- Explicitní je přesně řečeno, která aplikace akci provede
- Implicitní uživatel si může vybrat aplikaci (např. otevření webové stránky)



- 1 Úvoc
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závěr

Linux/UNIX

Filesystem Hierarchy Standard (FHS)

- Specifikuje hierarchii a obsah adresářů Linuxových distribucí
- Jedna aplikace je "rozprostřena" do mnoha různých adresářů (s výjimkou /opt)
 - /bin programy, UNIXové příkazy (dnes často symlink do /usr/bin)
 - /boot soubory potřebné pro boot systému (jádro, initramfs)
 - /dev pseudosoubory pro komunikaci s ovladači
 - /etc konfigurace systému a jednotlivých programů
 - /home domovské adresáře uživatelů
 - /lib knihovny
 - /media přípojná místa pro externí média (USB flash, CDROM, ...)
 - /mnt dočasně připojené souborové systémy (např. síťové)
 - /opt adresáře pro aplikační software co adresář, to aplikace
 - /proc virtuální souborový systém a informacemi o procesech a jádru
 - /root domovský adresář správce systému
 - /run RAM disk pro běhová data (zmizí po vypnutí systému)
 - /sbin programy pro správce systému
 - /srv data poskytovaná daným systémem (např. webovými servery)
 - /sys virtuální souborový systém s informacemi o zařízeních apod.
 - /tmp adresář pro dočasné soubory
 - /usr podobná hierarchie jako v "/" pro read-only data
 - \blacksquare /var proměnné soubory (logy, mailboxy, data programů /var/lib, ...)

Android

Partitions

- boot obsahuje jádro a počáteční RAM disk (initramfs)
- cache cache pro stáhování aktualizací systému
- recovery jádro a jiný initramfs pro obnovu systému
- system /system
- userdata /data

Souborový systém

- Je tvořen initramfs do kterého jsou připojeny (mount) adresáře z flash
 - /init init proces (viz dále)
 - /sbin kritické programy jako např adbd, healthd a recovery
- Připojené adresáře
 - striktní oddělení systému a dat
 - /system systémové komponenty Androidu – read-only
 - /data uživatelská data
 - nejsou přemazána když se aktualizuje systém
 - Ize je šifrovat

Android - hierarchie, obsah

/system

- /app systémové aplikace (od Googlu či výrobce zařízení)
- /bin nativní programy (dalvikvm, vold, ...), ladicí nástroje (adb,...), UNIXové příkazy (cp, ls,...), atd. ls,...)
- /etc konfigurace
- /fonts
- /framework Javová část Androidy (.jar, .odex)
- /lib nativní knihovny
- /media zvuky, animace, . . .
- /prov-app Privileged Application
- /usr Support file (keyboard mappings,
- /vendor
- /xbin další systémové programu, většinou pro ladění (strace, tcpdump, nc,...)

/data

- /app balíky .apk instalovaných aplikací
- /backup
- /dalvik-cache
- /data aplikace si tam mohou uchovávat svá data (viz níže)
- /media připojená SD karta
- /misc − konfigurace, klíče, . .
- /property uložené "vlastnosti", které přežijí reboot
- /user pro podporu více uživatelů
- /system
- ...

/data/data

- /com.android.providers.calendar obsahuje databases/calendar.db
- /com.android.providers.contacts obsahuje databases/contacts2.db
- /com.android.chrome ...
-

Uživatelé

- Android používá systémové "uživatele" (UID) jinak, než běžné Linuxové distribuce
- Každá aplikace běží s právy jiného uživatele (UID tedy identifikuje aplikaci, ne uživatele)
- Tím je (mimo jiné) zajištěna ochrana dat jedné aplikace před ostatními
- Některá zařízení/verze Androidu podporují více uživatelů (lidí) každému uživateli je přiřazeno 100000 UID (může tedy nainstalovat 100000 aplikací).

- 1 Úvod
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závě

Init proces

- V UNIXových OS je init první proces, který je spuštěn po zavedení jádra OS
 - Něco jako user/hello v naší verzi OS NOVA
- Jeho úkolem je:
 - Připojit potřebné souborové systémy
 - Spustit severy a daemony potřebné pro běh systémů
 - Spustit proces(y), které umožní lokální přihlášení uživatele (getty pro textovou konzoli, display manager pro grafické přihlášení)
 - Adoptovat procesy, jimž umře rodič

SysV init

- UNIX System V (system five) je jedna z verzí komerčího UNIXu od AT&T (1983)
- Init proces je vytvořen spuštěním /sbin/init
- Načte /etc/inittab a vykoná, co je tam napsáno
- Runlevel = co se má spustit při bootování vypínání
- Vždy se spustí skript rcS základní inicializace a služby systému
- Poté se spustí skript rc <N>, který spustí další služby (webový server, grafický login, ...)
- Getty (textový login) se spustí v runlevelech 2-5 a při ukončení se spustí znovu

Example (/etc/inittab:)

```
id:2:initdefault:
si::sysinit:/etc/init.d/rcS

# Runlevel 0 is halt.
# Runlevel 1 is single-user.
# Runlevels 2-5 are multi-user.
# Runlevel 6 is reboot.
10:0:wait:/etc/init.d/rc 0
# ...
15:5:wait:/etc/init.d/rc 5
16:6:wait:/etc/init.d/rc 6
1:2345:respawn:/sbin/getty 38400 tty1
```

SysV init - pokračování

- respawn v inittab aktivuje "monitorování procesu" a restartuje proces např. v případě nečekaného pádu
- SysV init se mnohdy často používá v případě jednoduchých "embedded" zařízení, kdy v systému běží jen pár služeb

Skripty rc a rcS

- Spouští ostatní služby na základě tzv. init skriptů (někdy také rc skriptů)
- Jednoduchá implementace rcS sekvenčně spouští skripty z adresáře /etc/rcS začínající na "S" (start) nebo "K" (kill): for i in /etc/rcS.d/S??*; do \$i start; done
- Příklad jmen init skriptů: S01hostname, S02udev, S15networking,...
- Často to jsou pouze symbolické odkazy na skripty v adresáří /etc/init.d
 - /etc/rcS.d/S15networking -> /etc/init.d/networking
 - /etc/rc0.d/K08networking -> /etc/init.d/networking

Problémy

- Řešení závislostí mezi službami pořadím startování
- Paralelní spouštění služeb (multi-core CPU)
- Monitorování a restart havarovaných služeb
- ... vše se dá řešit pomocí různých "nadstaveb", ale ...

Příklad jednoduchého init skriptu

```
Example (S40network)
#!/bin/sh
mkdir -p /run/network
case "$1" in
  start)
        printf "Starting network: "
        /sbin/ifup -a
        [ $? = 0 ] && echo "OK" || echo "FAIL"
  stop)
        printf "Stopping network: "
        /sbin/ifdown -a
        [ $? = 0 ] && echo "OK" || echo "FAIL"
  restart[reload)
        "$0" stop
        "$0" start
  *)
        echo "Usage: $0 {start|stop|restart}"
        exit 1
esac
exit $?
```

systemd

- Moderní init systém pro Linux
- Řeší většinu problémů SysV init (a přináší jiné problémy)
- Umožňuje popsání závislostí mezi službami => paralelní spouštění
- Aktivace pomocí socketů viz "Socket activation" dále
- Snadné nastavení zabezpečení služeb a přidělování zdrojů
 - Např. omezení množství paměti a CPU pro danou službu
 - Toto implementuje linuxové jádro; systemd umožňuje pouze snadnou konfiguraci

Watchdog

- Možnost periodické komunikace se službou
- Pokud se služba dlouho nehlásí, systemd ji restartuje

Socket activation

- Co to je?
 - Elegantní řešení závislostí bez nutnosti jejich explicitního popisu
 - Služby jsou startovány jen/až když je někdo potřebuje
- Závislosti
 - Servery často poskytují své služby pomocí socketů (UNIX, TCP/localhost, ...)
 - Pokud služba (proces) A potřebuje něco od služby B, připojí se k socketu služby B a pošle požadavek.
 - Může se stát, že B také potřebuje něco od A. Kterou službu spustit jako první?

Socket activation

- Co to je?
 - Elegantní řešení závislostí bez nutnosti jejich explicitního popisu
 - Služby jsou startovány jen/až když je někdo potřebuje
- Závislosti
 - Servery často poskytují své služby pomocí socketů (UNIX, TCP/localhost, ...)
 - Pokud služba (proces) A potřebuje něco od služby B, připojí se k socketu služby B a pošle požadavek.
 - Může se stát, že B také potřebuje něco od A. Kterou službu spustit jako první?
- Základní myšlenka:
 - 1 Vytvořit sockety všech služeb (ale ne jejich procesy)
 - Pokud se někdo k socketu připojí, spustit proces a předat mu už "existující" socket
- Implementace:
 - Služba nevytváří socket sama, ale nechá to na systemd (konfigurační soubor).
 - Při spuštění služba "zdědí" socket od systemd (fork(), exec()), který jí sdělí, který file descriptor odpovídá socketu
 - Služba tedy nedostane od "systému" jen stdin, stdout a stderr, ale i socket, kterým klienti posílají požadavky

Android init

- Vzdáleně podobný SysV init
- Obsahuje navíc "System Properties"
- Místo /etc/inittab má /init.rc, /init.usb.rc/ apod.
- Nemá "runlevely", ale umí spouštět služby na základě "triggers" a "system properties"
 - např. při změně property se spustí/restartuje služba podobné jako launchd v iOS)
 - Příklad změny property: Připojení k nabíječce, připojení USB, ...
- Služby jsou automaticky restartovány, pokud nejsou nakonfigurovány jako oneshot.
- Pokud je služba označena jako critical a nejde restartovat, je restartováno celé zařízení
- Podpora socket activation pro UNIX sockety
- Specifické rc skripty
- S jinou konfigurací funguje jako ueventd (další služba v OS Android)

System properties

- Jsou uloženy v několika souborech (dané výrobcem /system/default.prop, persistentní /data/propery/persist*,...)
- Přístup k properties přes /dev/socket/property_service, kontrola přístupu podle UID, možnost mapování do paměti (mmap).
- Příklady "properties":
 - wlan.driver.status, net.hostname, sys.boot_completed, net.dns1, . . .

.rc soubory

Example (init.rc - zkráceno)

```
on boot
   ifup lo
   hostname localhost
   domainname localdomain
   write /proc/sys/net/core/xfrm_acq_expires 3600
service ueventd /system/bin/ueventd
   class core
   critical
   seclabel u.r.ueventd.s0
   shutdown critical
service console /system/bin/sh
   class core
   console
   disabled
   user shell
   group shell log readproc
   seclabel u:r:shell:s0
   seteny HOSTNAME console
on property:ro.debuggable=1
   # Give writes to anyone for the trace folder on debug builds.
   # The folder is used to store method traces.
   chmod 0773 /data/misc/trace
   # Give reads to anyone for the window trace folder on debug builds.
   chmod 0775 /data/misc/wmtrace
   start console
```

Zygote

- Jedním z procesů spouštěných procesem init je tzv. zygote (uložen v /system/bin/app_process)
- Urychluje spouštění aplikací
- Spustí Dalvik Virtual Machine a načte všechny frameworky (třídy) OS android
- Zastaví se těsně před "načtením" hlavní třídy aplikace, otevře /dev/socket/zygote a čeká na požadavky
- Přicházející požadavky obsahují jméno třídy aplikace
 - Zygote zavolá fork() a načte třídu aplikace
 - Fork používá mechanismus copy-on-write
 - Tímto způsobem se velmi rychle vytvoří proces aplikace, protože vše (JVM, frameworky, ...) už je nainicializované

- 1 Úvod
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závěi

Nízkoúrovňová IPC

Obecně (v UNIXu/Linuxu)

- roura (pipe)
 - přenášení proudu dat mezi dvěma procesy jedním směrem
- UNIX socket
 - přenášení dat (proud nebo zprávy) mezi dvěma procesy (obousměrné)
 - může, ale nemusí být vidět v souborovém systému (např. /run/cups/cups.sock pro komunikaci s tiskovým serverem CUPS)
 - lze přenášet i "file descriptory" (FD) mezi různými procesy
 - Příklad: Privilegovaný proces otevře soubor a pošle FD jinému procesu, který soubor sám otevřít nemůže.

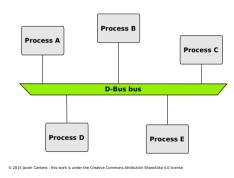
Remote Procedure Call (RPC)

Obecně

- Možnost volat funkce/procedury ve vzdáleném procesu
- Princip:
 - 1 Při zavolání funkce se provede serializace parametrů (převod dat v paměti do formátu pro komunikaci) a odešle se žádost (data) cílovému procesu (např. pomocí socketu).
 - 2 Cílový proces data deserializuje, zjistí jakou funkci má zavolat a zavolá ji
 - 3 Pokud funkce něco vrací, výsledek se serializuje a odešle zpět.

DBus (Desktop Linux)

- Mnoho aplikací potřebuje komunikovat na vyšší úrovni než posílání zpráv
 - Publish/subscribe
 - Komunikace jednotlivých objektů/komponent uvnitř aplikací
 - Nechce řešit, který socket použít pro danou aplikaci (v jakém procesu se nachází atd.)
 - ...
- DBus je systémový démon, který umožňuje aplikacím komunikovat na vyšší úrovni
- Aplikace si mohou definovat objekty, ptát se na objekty v jiných aplikacích, žádat o notifikace na změny v jiných aplikacích apod.



Android Binder

- Poskytuje RPC
- Narozdíl o DBus je implementován v jádře
- /dev/binder
- Služby:
 - Hledání cílového procesu
 - 2 Přenos zpráv
 - Android Interface Definition Language (AIDL) generuje kód, který převádí volání funkcí na komunikaci pomocí Binderu (serializace/deserializace)
 - Blokující (ioctl(BINDER_WRITE_READ))
 - 3 Přenos objektů
 - file descriptory
 - Důvěryhodné ověření zdroje
 - adresát ví, kdo mu zprávu poslal (PID, UID)

- 1 Úvoc
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závě

Dalvik VM

- Implementace Java VM od Googlu
- Aplikace se kompilují "just-in-time" (JIT) překladačem do nativního kódu (výsledky se cachují)
- Dalvik má různé problémy novější verze přecházejí na ART, kde se používá Ahead-of-time (AOT) kompilace

system_server

- Proces, kde různé systémové služby běží jako vlákna
- Podobný svchost.exe z Windows (služby jsou nahrávány z DLL knihoven)
- Psaný v Javě, služby jsou třídy v Javě
- Po inicializaci je spuštěna hlavní smyčka, která čeká na požadavky z jiných procesů a předává je službám
- Poskytované služby:
 - Bootstrap: Installer, ActivityManager, PowerManager, DisplayManager, PackageManager, UserManager
 - Základní (Core): Lights, Battery, UsageStats, WebViewUpdate
 - 3 Ostatní: ...

- 1 Úvod
- 2 Komponenty OS a Android
 - Aplikace
 - Souborový systém
 - Init proces
 - SysV init
 - systemd
 - Android init
 - Meziprocesní komunikace (IPC)
 - Aplikace a frameworky (Android)
- 3 Závěr

Reference

■ Jonathan Levin, *Android Internals: A Confectioner's Cookbook*, Technologeeks.com, 2015, http://newandroidbook.com/