B4B350SY: Operační systémy

Grafika, GUI a HW akcelerace

Michal Sojka¹



20. ledna 2021

¹michal.sojka@cvut.cz

Obsah I

- 1 Uživatelské rozhraní
 - Smyčka událostí
 - GUI knihovny

- 2 Grafický subsystém OS
 - HW akcelerace grafických operací
 - Grafické servery

3 Použití GPU jako výpočetního akcelerátoru

?

Uživatelské rozhraní

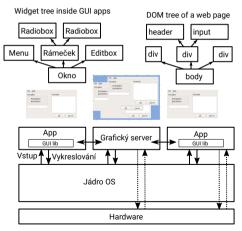
- Příkazová řádka (shell, ...)
- Textové rozhraní (konzolové aplikace vim, top, Midnight Commander)
- Grafické rozhraní (grafická okna)
 - MS Word/Libre Office, Webový prohlížeč
 - V dnešní době je velká část aplikací postavena na webových technologiích. Tyto aplikace nepoužívají pro zobrazování grafiky přímo služby OS, ale služby webového prohlížeče, který pak využívá služby OS.

Cíl přednášky

- Podívat se "pod pokličku" frameworkům pro tvorbu uživatelského rozhraní a pochopit jak interagují s jádrem OS a jinými komponentami.
- Naznačit, jak fungují GPU.

Koncept GUI z pohledu OS

GUI = graphical user interface



- Aplikace se typicky stará pouze o "své" okno
 - Kombinování oken různých aplikací má na starosti tzv. "grafický server".
- Aplikace čté informace (události) o vstupu od uživatele
 - myš, klávesnice, touch screen
 - to má na starosti tzv. smyčka událostí (viz dále)
- Aplikace organizuje grafické prvky ve stromové struktuře
 - Události posílá do správných "objektů" v aplikaci (např. aktuálně vybraný "edit box")
 - "Objekty" na události reagují a vykreslují se
- Vykreslování čáry, text, obrázky, ...
 - softwarové do framebufferu v paměti, implementováno knihovnou, kromě finálního zobrazení není potřeba OS
 - HW akcelerované příkazy k vykreslování se posílají do GPU (zpravidla za pomoci jádra OS)

Smvčka událostí

Event loop

Typicky v hlavním vlákně aplikace:

```
while (!quit) {
  wait for event // keyboard, mouse, timer, ...
  handle event // send to focused widget for handling
```

- Hlavní smyčku většinou nepíše programátor, ale nachází se uvnitř GUI frameworku (např. app.run())
- U vícevláknových aplikací může být smyčka událostí ve více vláknech
 - Hlavní vlákno řeší například události od GUI
 - Ostatní vlákna zpracovávají události zaslané hlavním vláknem (viz níže) nebo třeba události ze sítě
- Pokud obsluha události v hlavním GUI vlákně trvá dlouho, aplikace nemůže reagovat na jiné události
 - Projevuje se to jako "zatuhlá" aplikace, či hláška "aplikace neodpovídá"

Dlouhotrvající obsluha události

- Déletrvající obsluha by se měla vykonávat mimo hlavní vlákno (v tzv. pracovním vlákně), aby neblokovala smyčku událostí.
- Z hlavního vlákna se pouze spustí např. pomocí semaforu nebo zasláním události do smyčky v pracovním vlákně.
- Mnoho knihoven má omezení, že některé operace (např. vykreslování) lze volat jen z jednoho vlákna (jedná se o tzv. nereentrantní funkce)
- Proto je dokončení obsluhy v pracovním vlákně často signalizováno zasláním události zpět do hlavního vlákna (např. pomocí pipe či fronty zpráv). A teprve v hlavním vlákně se uživateli vykreslí/napíše že operace byla dokončena.

Neblokující I/O

Linux/Unix

- Základním problémem, který musí smyčka událostí řešit je čekání na více zdrojů událostí současně (myš, klávesnice, případně síť, ...)
- Pokud aplikace otevře např. /dev/input/mice a zavolá read(), vlákno se zablokuje do té doby než uživatel pohne myší a na jiné vstupy (např. klávesnice) nemůže reagovat
- Je potřeba používat tzv. neblokující I/O
 - V Linuxu můžeme "file descriptor" fd přepnout do neblokujícího režimu následovně:

```
/* set O_NONBLOCK on fd */
int flags = fcntl(fd, F_GETFL, 0);
fcntl(fd, F_SETFL, flags | O_NONBLOCK);
```

■ Pokud na neblokujícím fd nejsou žádná data ke čtení, read() se okamžitě vrátí s chybou EAGAIN nebo EWOULDBLOCK.

Neblokující I/O – pokračování

Linux/Unix

- U neblokujícího I/O ale nechceme pořád kontrolovat, jestli na některém "file descriptoru" (FD) nejsou připravena data ke čtení (tzv. busy waiting), protože by to zbytečně zatěžovalo procesor
- OS poskytuje systémová volání, které umí čekat na více FD najednou např.: select(), poll(), epoll_wait()
 - Všechna dělají v principu to samé, ale mají jiné API a různou výkonnost.
 - Aplikace řekne na co všechno chce čekat a funkce pak čeká.

poll() example

```
int retval:
struct pollfd poll list[3] = {
   // specify which socket and events we are interested in
   { .fd = mouse fd; .events = POLLIN },
   { .fd = kbd fd; .events = POLLIN },
    { .fd = sock fd; .events = POLLIN | POLLOUT },
};
while(1) {
    retval = poll(poll_list, 3, 1000); // Wait for 3 FDs with 1000 ms timeout
    if (retval < 0) err(1, "poll"); // Print error message and exit
    else if (retval == 0) printf("timeout\n");
    else {
        if (poll_list[0].revents != 0) { /* read mouse_fd and process the data */ }
        if (poll list[1].revents != 0) { /* read kbd fd and process the data */ }
        if (poll list[2].revents != 0) {
            if (poll list[2].revents & POLLIN) { /* read data from the socket and process them */ }
            if (poll_list[2].revents & POLLOUT) { /* socket is ready to send data - we can do it know */ }
```

Windows message loop

https://docs.microsoft.com/en-us/windows/desktop/winmsg/using-messages-and-message-queues

```
MSG msg;
while( (bRet = GetMessage( &msg, NULL, 0, 0 )) != 0) {
    if (bRet == -1) {
        // handle the error and possibly exit
    else {
        TranslateMessage(&msg);
        DispatchMessage(&msg):
```

- Windows poskytují vyšší úroveň nízkoúrovňové události jsou převáděny na zprávy
- File descritpry a pod. jsou schovány uvnitř GetMessage
- Princip je podobný

GUI framework

- Knihovny poskytující
 - Nezávislost na OS/HW
 - Vysokoúrovňové API (objekty, snadnost použití)
 - Základem každé knihovny je smyčka událostí
- WinForms C#
- Qt C++, různé OS i embedded HW
- GTK C + podpora (bindings) jiných jazyků
- **...**

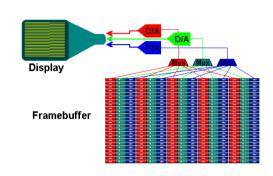
Grafický subsystém OS

- Dlouhá historie
- Technologie se rychle mění
- ⇒ komplikované
 - různá API, zpětná kompatibilita, ...

3

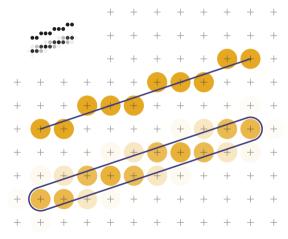
Framebuffer (obrazový buffer)

- Starší grafické karty implementovaly pouze tzv. framebuffer
- Framebuffer je paměť jejíž obsah graf. karta převádí na signál pro displei (např. VGA)
 - dedikovaná paměť na kartě či sdílená paměť s CPU
- "Surface" v dnešních GPU je kus paměti reprezentující např. jen jedno okno
- Vykreslování = zápis do paměti (SW)
- Dnes: low-end embedded systémy



- Formát pixelů
 - 888 RGB, 888 RGBA, 565RGB 5551RGBA, YUV
 - **ABGR 8888**
 - dříve se používalo indexování (8b.) do palety

Příklad rasterizace čáry do framebufferu



Source: Wikipedia, Phrood, CC-BY-SA 3.0

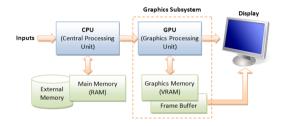
HW akcelerace

- SW vykreslování je pomalé
 - zejména při vysokých rozlišeních
 - skládání výsledného obrazu vyžaduje mnoho "kopírování"
 - poloprůhlednost objektů vyžaduje mnoho stejných výpočtů např. výsledná barva (pixel p) je průměrem barev pixelů p_1 a p_2 dvou objektů: $p=0.5p_1+0.5p_2$
 - Anti-aliasing, ...
- Dnešní GPU je velmi výkonný paralelní počítač, který mnoho operací urychlí, nebo kompletně vykoná místo hlavního CPU
- Historicky se HW akcelerace vyvíjela:
 - 2D akcelerace
 - Pevná 3D akcelerace
 - Programovatelná 3D akcelerace
 - ...

2D akcelerace

- HW vykreslování kurzoru myši
 - Jeden z nejstarších typů akcelerace
 - Aby kurzor neblikal při posunování
 - Omezená velikost (kus paměti vyhrazen pro kurzor)
 - Implementováno v poslední fázi zpracování obrazu (tzv. scanout), kdy se pixely posílají na obrazovku
- Blitter akcelerace operací s obdélníky
 - Kopírování obdélníků
 - Výplň obdélníku konstantní barvou
 - Kopírování se roztažením/smrštěním
 - Kopírování s průhledností [Potter/Duff operátory]
- Overlay (bluescreen)
 - GPU vkládá video do místa, kde aplikace "nakreslí modrý obdélník"
- Dříve měly GPU samostatný HW pro 2D, dnes je univerzální programovatelný HW, který umí 2D i 3D
- Dnes tento typ akcelerace nabízí i malé mikrokontroléry (čipy za pár korun)

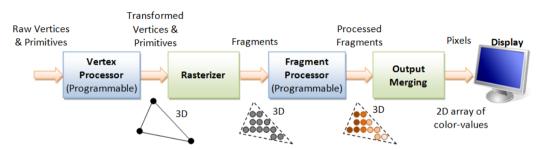
3D akcelerace



 Dvojité bufferování = vykreslování následujícího obrázku do "neviditelné paměti" zatímco displej zobrazuje předchozí (hotový obrázek)

- Aplikace nezapisuje přímo do framebufferu
- Posílá příkazy a data do GPU
- GPU provádí vykreslování (zápisy do paměti) samo a paralelně na mnoha procesorech
- Výsledky ukládá buď přímo do framebufferu nebo do "neviditelné" paměti, která je přístupná aplikacím jako "surface"

3D pipeline



- Vstupem je pole "vertexů" (x, y, z) + další informace
- Vertex procesor pracuje s vektory (rotace, posun, ...)
- Fragment procesor "obarvuje" (stínování, textury)
- Výstupem je rastrový obrázek
- Pro práci GPU využívá mnoho paměťových oblastí
 - vstupní vertexy, výstupní rastr, hloubkovou mapu (z-buffer), ...

Komunikace s GPU z pohledu OS

- Paměťově přístupné I/O (MMIO)
 - Registry
 - Část paměti na GPU
- 2 DMA
 - Kopírování dat
 - Fronta příkazů
- 3 Přerušení
 - dokončení operace

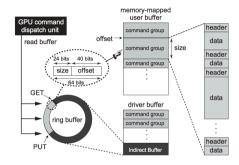


Figure 4. GPU command submissions.

- Příkazy pro GPU si připraví aplikace ve spolupráci s knihovnami (např. libGL.so)
- Knihovna je závislá na HW
- Ovladači GPU (v jádru OS) se předá ukazatel na příkazy pro GPU
 - Ovladač provede bezpečnostní a jiné kontroly a vloží novou položku do kruhového bufferu
- GPU čte příkazy z kruhového bufferu, vykonává je a výsledky zapisuje do paměti



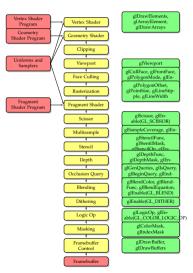
DRI/DRM (Linux)

- Direct Rendering Interface/Direct Rendering Manager
- Dovoluje více aplikacím současný přímý přístup ke GPU (skrze knihovny)
- Obsahuje paměťový alokátor pro paměť na GPU
- Řeší koherenci paměti mezi CPU-GPU
 - Nutnost explicitně vyprázdnit cache po dokončení operací apod.

(De)kódování videa

- Probíhá v několika fázích
- Dekódování
 - Dekomprese ("unzip")
 - Inverzní diskrétní kosinová transformace
 - 3 Kompenzace pohybu
 - 4 Převod barevného prostoru (YUV\(\text{MRGB}\))
 - 5 Zvětšování/zmenšování

OpenGL



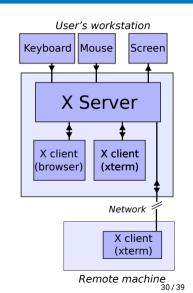
- Specifikace definující platformě nezávislé API pro grafické operace
- Lze implementovat pomocí SW renderování nebo HW renderování
- Vykreslovací pipeline je složitější než na předchozím obrázku

Grafické servery

- X server (Unix)
- Kompozitory

X server – grafický server pro UNIX

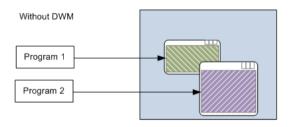
- Privilegovaná aplikace, umožňující ostatním aplikacím grafický výstup a čtení událostí
- Komunikace pomocí protokolu (socket)
- Síťová transparentnost
- Mimo jiné implementuje i schránku (clipboard) apod.
- Dnes
 - Aplikace nevykreslují pomocí komunikace s X serverem, ale pomocí komunikace s GPU
 - Dnes je X server "jen" obálka implementující clipboard a kombinující okna aplikací dohromady (nadsázka)



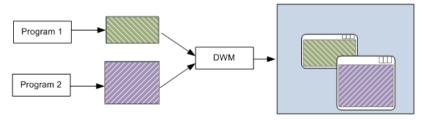
Grafický kompozitor

- V Linuxu např. Wayland, ve Windows od Windows Vista (DWM)
- Aplikace renderují své okénko samy pomocí přímé komunikace s GPU
- Výsledný "surface" předají do kompozitoru
- Kompozitor přidá rámečky, stíny, průhlednost, animace, atd. a vytvoří výslednou podobu celé obrazovky (rovněž pomocí GPU)
- Při komunikaci mezi aplikací a kompozitorem se nemusí "surface" kopírovat "surface" spravuje jádro a aplikace si předávají se jen odkazy (např. file descriptor)
 - Musí být zajištěna bezpečnost, aby neoprávněné aplikace nemohly vidět/modifikovat okna jiných aplikací.

Grafický kompozitor



With DWM



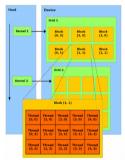
HW architektura dnešních GPU





Paměťová hierarchie

- Různé adresové prostory
- MMU jednotka není jen v CPU, ale i v GPU
 - Adresy: CPU virtuální, CPU fyzické, GPU virtuální, GPU fyzické
- GPU paměť není koherentní s CPU





Psaní paralelních programů

- Většinou jako rozšíření jazyků C/C++
- Pro Akcelerátory
 - CUDA
 - OpenMP
 - OpenCL
- Pro multi-core CPU
 - OpenMP
 - TBB
 - Cilk Plus

CUDA

- Nízkoúrovňové API od firmy NVIDIA
- Kernel funkce, která je vykonávána paralelně na akcelerátoru

```
#include <stdio h>
__global__
void saxpv(int n. float a. float *x. float *v)
 int i = blockIdx.x*blockDim.x + threadIdx.x;
 if (i < n) \ v[i] = a*x[i] + v[i]:
int main(void)
  int N = 1 << 20:
 float *x, *v, *d x, *d v:
 x = (float*)malloc(N*sizeof(float)):
 v = (float*)malloc(N*sizeof(float));
  cudaMalloc(&d x. N*sizeof(float)):
  cudaMalloc(&d_y, N*sizeof(float));
 for (int i = 0: i < N: i++) {
   x[i] = 1.0f:
   v[i] = 2.0f:
```

```
cudaMemcpv(d x, x, N*sizeof(float), cudaMemcpvHostToDevice);
cudaMemcpy(d_y, y, N*sizeof(float), cudaMemcpyHostToDevice);
// Perform SAXPY on 1M elements
saxpv<<<(N+255)/256, 256>>>(N, 2.0f, d_x, d_v);
cudaMemcpy(y, d_y, N*sizeof(float), cudaMemcpyDeviceToHost);
float maxError = 0.0f:
for (int i = 0: i < N: i++)
  maxError = max(maxError, abs(v[i]-4.0f));
printf("Max error: %f\n". maxError);
cudaFree(d x):
cudaFree(d_y);
free(x):
free(v):
```

OpenMP

- Původně pro vyvíjeno paralelní CPU (multi-core)
- Později přidána i podpora speciálních akcelerátorů jako GPU pomocí #pragma omp target...
- Anotace pomocí direktiv

```
int main(int argc, char **argv)
  int a[100000]:
  #pragma omp parallel for
 for (int i = 0; i < 100000; i++) {
    a[i] = 2 * i:
 return 0:
```

OpenCL

```
// Multiplies A*x, leaving the result in y.
// A is a row-major matrix, meaning the (i,j) element is at A[i*ncols+j].
kernel void matvec( global const float *A, global const float *x,
                    uint ncols, global float *v)
  size t i = get global id(0);
                                   // Global id. used as the row index.
  global float const *a = &A[i*ncols]; // Pointer to the i'th row.
 float sum = 0.f;
                                          // Accumulator for dot product.
  for (size_t j = 0; j < ncols; j++) {</pre>
   sum += a[j] * x[j];
  v[i] = sum:
```