Procesor s Harvardskou architekturou

Datum zadání: 23.10.2017

Datum a forma odevzdání: do 22.12.2017 23:59, POUZE přes IS FIT, 4 soubory

Počet bodů: max. 23 bodů

Poznámka: součástí zadání je archiv INP-proj2.zip

Dotazy ohledně projektu: v případě nejasností využijte email vasicek@fit.vutbr.cz nebo osobní konzultace

(Zdeněk Vašíček, L307)

1 Úvod

Cílem tohoto projektu je implementovat pomocí VHDL procesor s Harvardskou architekturou, který bude schopen vykonávat program napsaný v jazyce Brainlove [3]. Jazyk Brainlove je rozšířením jazyka BrainF*ck, který používá pouze osm jednoduchých příkazů (instrukcí), o pět nových instrukcí. V obou případech se však jedná o výpočetně úplnou sadu, pomocí které je možné realizovat libovolný algoritmus.

Činnost procesoru

Jazyk Brainlove definuje třináct příkazů zakódovaných pomocí tisknutelných 8-bitových znaků. Implementovaný procesor bude zpracovávat přímo tyto znaky (tzn. operační kód procesoru bude sestávat vždy z osmi bitů). Pro jednoduchost budeme uvažovat pouze 9 příkazů uvedených v tabulce níže. Program sestává ze sekvence těchto příkazů. Neznámé příkazy jsou ignorovány, což umožňuje vkládat komentáře přímo do programu.

Vykonávání programu začíná první instrukcí a končí jakmile je detekován konec sekvence (znak s ASCII hodnotou 0). Program je uložen v nemodifikovatelné paměti programu (ROM) od adresy 0 a je vykonáván nelineárně (tzn. obsahuje skoky). Data jsou uložena v paměti RAM o kapacitě 1024 8-bitových položek. Obsah paměti nechť je pro jednoduchost inicializován na hodnotu nula. Pro přístup do paměti se používá ukazatel (ptr), který je možné přesouvat o pozici doleva či doprava. Paměť je chápána jako kruhový buffer uchovávající 8-bitová čísla bez znaménka. Posun doleva z adresy 0 tedy znamená přesun ukazatele na konec paměti, tj. pozici 1023.

Implementovaný procesor nechť podporuje příkazy definované v následující tabulce. Operační kódy, které se v tabulce nenacházejí jsou procesorem ignorovány.

příkaz	operační kód	význam	ekvivalent v C
>	0x3E	inkrementace hodnoty ukazatele	ptr += 1;
4	0x3C	dekrementace hodnoty ukazatele	ptr = 1;
±	0x2B	inkrementace hodnoty aktuální buňky	*ptr += 1;
=	0x 2 D	dekrementace hodnoty aktuální buňky	*ptr -= 1;
£	0x5B	je-li hodnota aktuální buňky nulová, skoč za odpoví-	while $(*ptr)$ {
		dající příkaz] jinak pokračuj následujícím znakem	
]	0x5D	je-li hodnota aktuální buňky nenulová, skoč za odpoví-	}
		dající příkaz [jinak pokračuj následujícím znakem	
-	0x2E	vytiskni hodnotu aktuální buňky	<pre>putchar(*ptr);</pre>
,	$0 \times 2 C$	načti hodnotu a ulož ji do aktuální buňky	*ptr = getchar();
<u>~</u>	0x 7 E	ukončí právě prováděnou smyčku while	break;
$\frac{\text{null}}{\text{null}}$	0×00	zastav vykonávání programu	return;

V případě příkazů [a] manipulujících s ukazatelem do programového kódu (instrukčním čítačem PC) je zapotřebí detekovat odpovídající pravou, respektive levou, závorku. Možností je několik, nejjednodušší je postupně inkrementovat (respektive dekrementovat) ukazatel a počítat počet závorek (viz dále).

Mikrokontroler

Aby bylo možné vykonávat smysluplný program, je procesor připojen ke dvěma odděleným pamětem, paměti programu (pouze pro čtení, kapacita 4kB) a paměti dat (dovoluje čtení i zápis, kapacita 1kB). Výsledný mikrokontroler je součástí zip archivu jakožto projekt pro FITkit.

Vstup dat je řešen pomocí maticové klávesnice. Jakmile procesor narazí na instrukci načtení hodnoty (operační kód 0x2C), vykonávání se pozastaví do té doby, než je stisknuto některé z tlačítek klávesnice. Tlačítka 0-9 jsou interpretována jako znaky '0' až '9' s ASCII hodnotami 48 až 57. Tlačítko * a # je interpretováno jako konec řádku s ASCII hodnotu 10.

Výstup dat je řešen pomocí LCD displeje, posun kurzoru na displeji je řešen automaticky. Při zápisu většího počtu znaků, než-li dovoluje kapacita aktivní části displeje, dojde k návratu na první znak a dříve zapsané znaky se postupně přepisují,

2 Úkoly

- 1. Obsah souboru login b obsahujícího program v jazyce Brainlove, který tiskne řetězec xlogin01, zkopírujte do debuggeru na adrese [4]. Tlačítkem "Start debugger" spusťte krokování a sledujte, co způsobuje která instrukce, jak se pohybuje programový čítač a ukazatel do paměti dat. Vytvořte program, který vytiskne na displej Váš login (na velikosti písmen nezáleží). Snažte se v programu využít všechny dostupné příkazy s výjimkou příkazu načtení. Pokuste se vytvořit co nejkratší program.
- 2. Seznamte se s kódem v souborech ram.vhd (paměť dat), rom.vhd (paměť programu), cpu.vhd (rozhraní procesoru) a top.vhd (strukturní popis mikrokontroleru). Povšimněte si, kde je definován program v jazyce Brainlove a jak jej lze modifikovat.
- 3. Do souboru *cpu.vhd* doplňte vlastní VHDL kód, který bude syntetizovatelným způsobem popisovat implementaci procesoru vykonávajícího program zapsaný v jazyce Brainlove.
 - Rozhraní procesoru je pevně dané a skládá se z pěti skupin signálů: synchronizace, rozhraní pro paměť programu, rozhraní pro paměť dat, vstupní rozhraní a výstupní rozhraní.
 - Synchronizační rozhraní tvoří tři signály. **CLK** hodinový synchronizační signál. Procesor pracuje vždy při vzestupné hraně hodinového signálu. **RESET** asynchronní nulovací signál. Je-li RESET=1, procesor zinicializuje svůj stav (PTR=0,PC=0). **EN** povolení činnosti procesoru. Pokud je signál RESET uvolněn (RESET=0) a EN=1, procesor postupně začne vykonávat program od adresy 0.

Rozhraní synchronní paměti ROM uchovávající program je tvořeno třemi signály. Signál CODE_ADDR udává adresu buňky, signál CODE_DATA obsahuje 8-bitové instrukční slovo nacházející se na adrese CODE_ADDR. Hodnota signálu CODE_ADDR a CODE_EN je čtena a hodnota signálu CODE_DATA aktualizována vždy při vzestupné hraně hodinového signálu. K aktualizaci hodnoty signálu CODE_DATA dochází pouze pokud CODE_EN = 1 (tj. aktivním signálu povolení činnosti).

Rozhraní synchronní paměti RAM uchovávající data je tvořeno třemi datovými a dvěma řídicími signály. Signál DATA ADDR slouží k adresaci konkrétní buňky paměti. Signál DATA RDATA (načtená data) obsahuje 8-bitovou hodnotu buňky na adrese DATA ADDR. Signál DATA WDATA (zapisovaná data) nechť obsahuje 8-bitovou hodnotu, kterou se má přepsat buňka na adrese DATA ADDR. Podobně jako v předchozím případě jsou signály DATA ADDR, DATA EN a DATA WDATA čteny a signál DATA RDATA aktualizován při vzestupné hraně hodinového signálu. Rozhraní pracuje následovně. Platí li DATA EN=1 (povolení činnosti paměti) a DATA RDWR=0 (režim čtení z paměti), signál DATA RDATA je aktualizován hodnotou buňky na adrese DATA ADDR. Je-li DATA EN=1 a DATA RDWR=1 (povolení zápisu), hodnota buňky na adrese DATA ADDR je přepsána hodnotou signálu DATA WDATA a signál DATA RDATA je aktualizován hodnotou DATA WDATA. K aktualizaci hodnoty signálu DATA RDATA dochází pouze pokud DATA EN = 1 (tj. aktivním signálu povolení činnosti).

Vstupní rozhraní, které je připojeno na řadič klávesnice pracuje následovně. Při požadavku na data procesor nastaví signál IN_REQ na 1 a čeká tak dlouho, dokud signál IN_VLD (input valid) není roven 1. Jakmile se tak stane, může procesor přečíst signál IN_DATA, který obsahuje ASCII hodnotu stisknuté klávesy a deaktivovat signál IN_REQ.

Výstupní rozhraní napojené na LCD displej pracuje následovně. Při požadavku na zápis dat procesor nejdříve musí otestovat stav signálu **OUT_BUSY**. Tento signál indikuje, že je LCD displej zaneprázdněn vyřizování předchozího požadavku. Jakmile je OUT_BUSY=0, procesor inicializuje signál **OUT_DATA** zapisovanou ASCII hodnotou a současně na jeden hodinový takt nastaví signál **OUT_WE** (povolení zápisu) na 1.

Činnost procesoru důkladně ověřte pomocí simulace a následně na přípravku FITkit. K ověření použijte dodané testovací programy (viz soubor top.vhd) případně použijte vlastní.

4. Do souboru top.vhd vložte program vytvořený v prvním bodě zadání vypisující Váš login. Projekt vysyntetizujte (tj. přeložte v prostředí Xilinx ISE) a odsimulujte.

Poznámka: Hlášek během syntézy (info, warning) vzniklých mimo entitu CPU si nevšímejte, nelze je bohužel jednoduše potlačit.

3 Odevzdává se

Do IS FIT se odevzdávají následující **4 soubory** (nikoliv ZIP či jiný archiv). Soubor **login.b** obsahující program v jazyce Brainlove vypisující Váš login (jedná se o výsledek bodu 1 zadání). Soubor **cpu.vhd** obsahující implementaci procesoru (jedná se o výsledek bodu 3 zadání). Výsledky 4. bodu zadání, tj. výsledek syntézy nacházející se v souboru build/fpga/inp.srp (soubor **inp.srp**), printscreen ze simulace (soubor **inp.png**) zachycující stav signálů kolem okamžiku, kdy se narazí na instrukci HALT (tj. konec programu). Není potřeba uvádět všechny signály detailně, avšak na obrázku by měl být vidět měnící se stav automatu, čitelné signály určující stav automatu procesoru a signál Display zachycující obsah LCD displeje.

4 Hodnocení

Za kompletní implementaci procesoru (tj. splnění bodu 3) lze získat až 17 bodů. Za implementaci procesoru podporujícího pouze jednoduchý while cyklus (tj. nepodporující vnořené while cykly) lze získat až 12 bodů. Za první a poslední bod zadání lze získat až 6 bodů. Odevzdání po termínu je penalizováno bodovou srážkou ve výši 10 bodů a to za každý započatý den.

5 Upozornění

Pracujte samostatně, nikomu nedávejte svoji práci k opsání.

Plagiátorství se hodnotí 0 body, neudělením zápočtu a případně dalším adekvátním postihem dle platného disciplinárního řádu VUT v Brně. Přejmenování proměnných, změna pořadí jednotlivých bloků či modifikace komentářů není považováno za autorské dílo a na řešení bude nahlíženo jako na plagiát.

6 Revize

21.10.2017 - první verze dokumentu

Odkazy

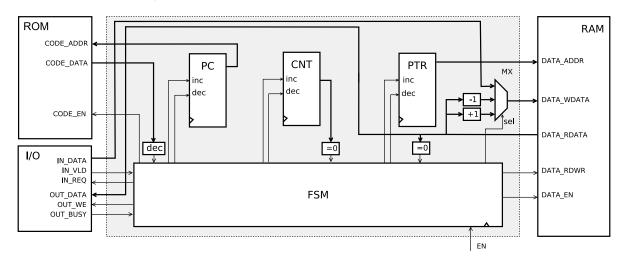
- [1] http://merlin.fit.vutbr.cz/FITkit/download.html image s vývojovými nástroji pro VirtualBox
- [2] http://merlin.fit.vutbr.cz/FITkit/docs/navody/makefile2.html překladový systém
- [3] https://esolangs.org/wiki/Brainlove popis instrukční sady
- [4] http://www.fit.vutbr.cz/~vasicek/inp17 online debugger Brainlove / BrainFuck
- [5] https://esolangs.org/wiki/Brainfuck popis instrukční sady
- $[6]\ \ http://www.hevanet.com/cristofd/brainfuck/ několik programů napsaných v jazyce BrainFuck$
- [7] https://esolangs.org/wiki/Brainfuck_algorithms různé algoritmy

Návod

Následující řádky jsou určeny těm, kteří doposud netuší jak procesor naimplementovat. Obecně platí, že procesor se skládá z datové cesty obsahující registry, ALU, apod. a řídicí cesty obsahující automat. Stejně tak je tomu i v tomto případě. Blokové schema možné implementace je uvedeno na obrázku 1.

Abychom mohli vykonávat program, obsahuje datová cesta tři registry (čítače) s možností inkrementace a dekrementace. Registr PC slouží jako programový čítač (tj. ukazatel do paměti programu), registr PTR jako ukazatel do paměti dat a registr CNT slouží ke korektnímu určení odpovídajícího začátku/konce příkazu while (počítání otevíracích / uzavíracích závorek, viz. popis instrukční sady). Mimo to datová cesta obsahuje multiplexor MX, který slouží k volbě hodnoty zapisované do paměti dat. Zapsat je možné buď hodnotu načtenou ze vstupu, hodnotu v aktuální buňce sníženou o jedničku nebo hodnotu aktuální buňky zvýšenou o jedničku. V případě, že se rozhodnete NEimplementovat podporu vnořených while cyklů, registr CNT nepotřebujete.

Všechny řídicí signály jsou ovládány automatem, tak jak je uvedeno ve schematu. Při tvorbě VHDL kódu se inspirujte procesorem probíraným na cvičeních. V prvním kroku implementujte registry a poté postupujte od jednodušších instrukcí ke složitějším. Implementaci smyček si ponechte až úplně na závěr. Korektní činnost ověřte pomocí simulace a vlastních či přiložených programů (pozor, v simulaci není podpora pro vstup dat z klávesnice).



Obrázek 1: Blokové schema mikrokontroleru

Nevíte-li jak implementovat automat, podívejte se do materiálů ke cvičením INP. Jako návod pro implementaci automatu by měl posloužit pseudokód popisující chování jednotlivých instrukcí uvedený v tabulce 1. Máte-li s implementací problémy, vytvořte jednodušší verzi automatu, který nepodporuje vnořené smyčky. Pseudokód je uveden v tabulce 2.

Projekt pro FITkit

Zdrojové soubory využívají komponenty a překladové skripty, které se používají v rámci projektu FITkit. K usnadnění práce doporučujeme využít image pro VirtualBox, který obsahuje všechny potřebné nástroje. Po stažení image z adresy [1] a spuštění v aplikaci VirtualBox nezapomeňte aktivovat licenci pro Xilinx ISE (spuštěním průvodce xlcm).

Po spuštění QDevKitu stáhněte aktuální zdrojové kódy a do podadresáře apps rozbalte obsah souboru INP proj2.zip. Při následném spuštení QDevKitu se ve stromu dostupných aplikací objeví položka INP a pod ní tento projekt. Pomocí kontextového menu případně dvojklikem na této položce lze připojený FITkit naprogramovat případně projekt přeložit či spustit simulaci. Celým procesem lze projít i v příkazové řádce

(příkazy gmake, gmake load, gmake isim, gmake term) [2]. Před použitím příkazu gmake je zapotřebí vytvořit Makefile pomocí příkazu fcmake.

Součástí zadání je vysyntetizované vzorové řešení (soubor build/inp.bin) obsahující program, který po spuštění očekává na vstupu číslo (tj. sekvence číslic ukončená stiskem klávesy #), které je následně rozloženo na prvočísla. Pokud FITKit naprogramujete (pozor, nesmíte projekt přeložit) dodaným kódem a spustíte terminál, procesor bude čekat na stisk klávesy. Tento stav je indikován svitem LED diody D4. Vzorové řešení je určeno pro FITkit s dvouřádkovým displejem (tzn. verze 2.x). Pro ověření funkce na FITkitu s jednořádkovým displejem je zapotřebí nakopírovat obsah adresáře build/fitkit_v1 do adresáře build jinak v důsledku nekompatibility nebudou vidět znaky na druhé polovině displeje.

Projekt je možné **simulovat** pomocí přiloženého test bench souboru (*fpga/sim/tb.vhd*) a simulátoru Xilinx ISIM. Simulaci lze vyvolat z aplikace QDevKit případně zadáním příkazu gmake isim v adresáři s projektem. Skript starající se o vložení signálů do simulace a její spuštění je umístěn v souboru *fpga/sim/isim.tel*. Skript lze modifikovat dle potřeb. Test bench (VHDL kód v souboru tb.vhd) obsahuje FPGA entitu, generátor hodinového a resetovacího signálu a emulátor LCD displeje.

7

příkaz / stav	pseudokód
výchozí stav	$PC \leftarrow 0, PTR \leftarrow 0, CNT \leftarrow 0$
>	$PTR \leftarrow PTR + 1, PC \leftarrow PC + 1$
<	$PTR \leftarrow PTR - 1, PC \leftarrow PC + 1$
+	$DATA_RDATA \leftarrow ram[PTR]$
	$ram[PTR] \leftarrow DATA_RDATA + 1, PC \leftarrow PC + 1$
_	$DATA_RDATA \leftarrow ram[PTR]$
	$ram[PTR] \leftarrow DATA_RDATA - 1, PC \leftarrow PC + 1$
	while (OUT_BUSY) {}
	$OUT_DATA \leftarrow ram[PTR], PC \leftarrow PC + 1$
,	$IN_REQ \leftarrow 1$
	while (!IN $_{ m VLD}$) {}
	$ram[PTR] \leftarrow IN_DATA, PC \leftarrow PC + 1$
[$PC \leftarrow PC + 1$
	if (ram[PTR] == 0)
	$\text{CNT} \leftarrow 1$
	while (CNT $!=0$)
	$c \leftarrow \text{rom}[PC]$
	if (c == '[') CNT \leftarrow CNT + 1 elsif (c == ']') CNT \leftarrow CNT - 1
	$PC \leftarrow PC + 1$
]	if (ram[PTR] == 0)
	$PC \leftarrow PC + 1$
	else
	$CNT \leftarrow 1$
	$PC \leftarrow PC - 1$
	while (CNT != 0)
	$c \leftarrow \text{rom}[PC]$
	if $(c == ']'$ CNT \leftarrow CNT + 1 elsif $(c == '[')$ CNT \leftarrow CNT - 1
~	if $(CNT == 0) PC \leftarrow PC + 1 \text{ else } PC \leftarrow PC - 1$
	$CNT \leftarrow 1, PC \leftarrow PC + 1$
	while (CNT != 0)
	$c \leftarrow \text{rom}[PC]$ if $(a il)$ CNT $(a il)$ CNT $(a il)$ CNT $(a il)$
	if $(c == '[') \text{ CNT} \leftarrow \text{CNT} + 1 \text{ elsif } (c == ']') \text{ CNT} \leftarrow \text{CNT} - 1$
null	$PC \leftarrow PC + 1$
null	$PC \leftarrow PC$
ostatní	$PC \leftarrow PC + 1$

Tabulka 1: Popis chování (pseudokód) jednotlivých intrukcí procesoru

```
příkaz / stav
                    pseudokód
                    PC \leftarrow PC + 1
        [
                    if (ram[PTR] == 0)
                       do
                         c \leftarrow rom[PC]
                         PC \leftarrow PC + 1
                      until (c == ']')
       ]
                    if (ram[PTR] != 0)
                       do
                         PC \leftarrow PC - 1
                         c \leftarrow rom[PC]
                      until (c == '[')
                    PC \leftarrow PC + 1
                    PC \leftarrow PC + 1
                    do
                       c \leftarrow rom[PC]
                       PC \leftarrow PC + 1
                    until (c == ']'
```

Tabulka 2: Zjednodušená implementace instrukcí procesoru nepodporující vnořené smyčky