VHDL ALU + CAN - Datenblatt

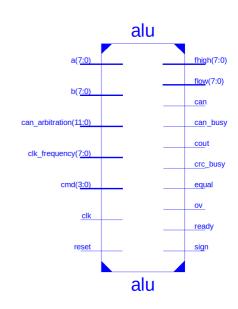
Gruppe: Ben Bekir Ertugrul, Frederik Höft und Manuele Waldheim

Ziel: Maximale Timingperformance

Dieses Dokument liefert eine kurze technische Übersicht der VHDL-ALU und des CAN-Controllers. Es ist als Ergänzung zur README gedacht und enthält Informationen, die für die Nutzung der ALU und des CAN-Controllers relevant sind, ggf. aber nicht weiter auf Design-Entscheidungen eingehen. Für weitere Informationen zu Design-Entscheidungen und Implementierungsdetails wird auf die README verwiesen. Konkrete Informationen zu den VHDL-Modulen sind in den jeweiligen VHDL-Dateien zu finden.

Eigenschaften

Die ALU arbeitet auf 8-Bit Eingaben und liefert 8 bis 16-Bit Ausgaben, je nach Operation. Operationen werden über 4-Bit Microcode Wörter gesteuert. Die maximale Taktfrequenz wurde mit Xilinx ISE für Xilinx Spartan-3E (XC3S500E-VQ100) FPGAs durch Post-Route-Timing Analysen ermittelt und liegt für die ALU bei 140.449 MHz, bzw 7.120 ns pro Taktzyklus. Der erwartete gesamt-Stromverbraucht beträgt 141.99 mW. Weitere Informationen zur Leistungsaufnahme sind unter Power Consumption zu finden.



Portdefinitionen

Portname	Breite	Richtung	Common Name	Anmerkungen
clk	1	Eingang	Taktsignal	< 140.449 MHz rising edge 50% duty cycle
reset	1	Eingang	Reset	Synchroner Reset high-active Jegliche Operation (inklusive CAN Übertragung) wird gestoppt, muss bei Initialisierung gesetzt werden. Während Reset aktiv ist, werden alle weiteren Eingänge ignoriert.
cmd	4	Eingang	Operation	4-Bit Microcode Wort Opcodes werden nur akzeptiert, wenn ready = '0' ist. Eine Liste der unterstützten Operationen ist unter Operationen zu finden.

Portname	Breite	Richtung	Common Name	Anmerkungen
a	8	Eingang	Operand A	8-Bit signed Operand A
b	8	Eingang	Operand B	8-Bit signed Operand B
can_arbitration	12	Eingang	CAN Arbitration	12-Bit CAN Arbitration Field: - 11-Bit CAN ID - 1-Bit RTR (Remote Transmission Request) Bitorder: ID[10:0] RTR Weitere Informationen unter Operationen
clk_freqency	8	Eingang	Clock Frequency	8-Bit unsigned Clock Frequency in MHz Wird für CAN Bit Timing verwendet. Gibt die Taktfrequenz des clk Signals in MHz an. Werte sollten aufgerundet werden. ø ist reserviert und darf nicht verwendet werden.
flow	8	Ausgang	Result Low Byte	8-Bit Low Byte des Ergebnisses MSB first Siehe Operationen für weitere Informationen
fhigh	8	Ausgang	Result High Byte	8-Bit High Byte des Ergebnisses MSB first Siehe Operationen für weitere Informationen
ready	1	Ausgang	Ready	low-active 1, wenn die ALU <i>nicht</i> bereit ist, eine weitere Operation auszuführen. Gibt an, dass im nächsten Taktzyklus das Ergebnis einer vorherigen Operation verfügbar ist. Wird ausschließlich als CRC-Interrupt für explizite CRC-Berechnungen verwendet. Wird nicht für CAN-Übertragungen verwendet. Wenn ready = '1', werden keine weiteren Operationen erlaubt.
crc_busy	1	Ausgang	CRC Busy	high-active 1, wenn die ALU eine CRC-Berechnung durchführt. Wenn crc_busy = 1, werden keine weiteren CRC, CAN, oder RAM Operationen erlaubt. Andere Operationen können weiterhin ausgeführt werden, solange andere Busy Signale dies erlauben.
can_busy	1	Ausgang	CAN Busy	high-active 1, wenn die ALU eine CAN-Übertragung durchführt. Wenn can_busy = 1, werden keine weiteren CAN Operationen erlaubt. Andere Operationen können weiterhin ausgeführt werden, solange andere Busy Signale dies erlauben.
can	1	Ausgang	CAN TX	Serielles CAN Signal inklusive bit stuffing, SOF, und Interframe Space 1 , wenn idle

Portname	Breite	Richtung	Common Name	Anmerkungen
				Taktfrequenz: 1 MHz Die CRC-15 wird über CAN Header und Payload bebildet Weitere Informationen unter Operationen
cout	1	Ausgang	Carry Out- Flag	high-active 1, wenn ein Carry Out aufgetreten ist. Wird für Operationen verwendet, die ein Carry Out erzeugen können. Siehe Operationen für weitere Informationen
ov	1	Ausgang	Overflow- Flag	high-active 1, wenn ein Overflow aufgetreten ist. Wird für Operationen verwendet, die ein Overflow erzeugen können. Siehe Operationen für weitere Informationen
equal	1	Ausgang	Equal-Flag	high-active 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind. Wird in jedem Taktzyklus und Kontext aktualisiert. Unabhängig von Zustand, Busy signalen, oder Operationen.
sign	1	Ausgang	Sign-Flag	high-active 1, wenn das Ergebnis negativ ist. Wird für Operationen verwendet, die ein Overflow erzeugen können. Siehe Operationen für weitere Informationen

Operationen

Die ALU unterstützt 16 verschiedene Operationen, die über 4-Bit Microcode Wörter gesteuert werden. Die Operationen werden in der Reihenfolge der Opcodes aufgelistet. Die Opcodes sind in der Tabelle unter Opcode Kurzreferenz zu finden. Die Operationen werden in der Tabelle unter Operationen im Detail beschrieben.

Um das Erstellen von Testvektoren zu vereinfachen, sind die Opcodes als *Preprozessor-Assembly (PPASM)* Befehle definiert, die von dem in der README beschriebenen C# Skript in die Opcodes übersetzt werden. Der Vollständigkeit halber werden diese PPASM Befehle im Folgenden ebenfalls aufgelistet, obwohl sie nicht direkt von der ALU interpretiert werden können.

Opcode Kurzreferenz

Opcode	PPASM	Operation	Common Name	Cycles
0000	add	flow[7:0] = a[7:0] + b[7:0]	Addition	1
0001	sub	flow[7:0] = a[7:0] - b[7:0]	Subtraktion	1
0010	am2	flow[15:0] = (a<15:0> + b<15:0>) * 2	Add-Multiply by 2	1
0011	am4	flow[15:0] = (a<15:0> + b<15:0>) * 4	Add-Multiply by 4	1
0100	neg	flow[7:0] = -a[7:0]	Negation	1
0101	shl	flow[7:0] = a[7:0] << 1	Arithmetic Shift Left	1

Opcode	PPASM	Operation	Common Name	Cycles
0110	shr	flow[7:0] = a[7:0] >> 1	Arithmetic Shift Right	1
0111	rol	flow[7:0] = a[7:0] <<< 1	Rotate Left	1
1000	ror	flow[7:0] = a[7:0] >>> 1	Rotate Right	1
1001	mul	flow[15:0] = a[7:0] * b[7:0]	Multiplication	1
1010	nand	flow[7:0] = ~(a[7:0] & b[7:0])	NAND	1
1011	xor	flow[7:0] = a[7:0] ^ b[7:0]	XOR	1
1100	mov	RAM[b[7:0]] = a[7:0]	Move	1
1101	crc	flow[15:0] = pad0(CRC15(RAM[a[7:0]b[7:0]]))	CRC-15	2*
1110	can	can <- CAN(<can_arbitration>, RAM[a[7:0]b[7:0]], CRC[14:0])</can_arbitration>	CAN TX	1*
1111	пор	-	Reserved (NOP)	1

Operationen im Detail

Addition

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
0000	add	flow[7:0] = a[7:0] + b[7:0]	ready = 0	cout, ov, equal, sign	1

Der Wert von Operand A wird mit dem Wert von Operand B addiert. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- cout: 1, wenn ein carry von Bit 7 nach Bit 8 aufgetreten ist, ø sonst.
- ov: 1, wenn ein signed overflow aufgetreten ist, 0 sonst.
- equal: 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind, ø sonst.
- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

Subtraktion

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
0001	sub	flow[7:0] = a[7:0] - b[7:0]	ready = 0	cout, ov, equal, sign	1

Der Wert von Operand A wird von dem Wert von Operand B subtrahiert. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- cout: 1, wenn ein borrow von Bit 7 nach Bit 8 aufgetreten ist, 0 sonst.
 Im Allgemeinen ist cout = 1 unsigned(a) < unsigned(b).
- ov: 1, wenn ein signed overflow aufgetreten ist, ø sonst.
- equal: 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind, ø sonst.
- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

Add-Multiply by 2

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
0010	am2	flow[15:0] = (a<15:0> + b<15:0>) * 2	ready = 0	equal, sign	1

Operanden A und B werden mit Sign-Extension auf 16-Bit erweitert. Die Werte werden addiert und das Ergebnis wird mit 2 multipliziert. Das Low Byte des Ergebnisses wird in flow gespeichert, das High Byte in fhigh. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- equal: 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind, ø sonst.
- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

16-Bit Overflows oder Carries können nicht auftreten, cout und ov sind immer 0.

Add-Multiply by 4

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
0011	am4	flow[15:0] = (a<15:0> + b<15:0>) * 4	ready = 0	equal, sign	1

Operanden A und B werden mit Sign-Extension auf 16-Bit erweitert. Die Werte werden addiert und das Ergebnis wird mit 4 multipliziert. Das Low Byte des Ergebnisses wird in flow gespeichert, das High Byte in fhigh. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- equal: 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind, ø sonst.
- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

16-Bit Overflows oder Carries können nicht auftreten, cout und ov sind immer 0.

Negation

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
0100	neg	flow[7:0] = -a[7:0]	ready = 0	cout, ov, sign	1

Der Wert von Operand A wird negiert. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, 0 sonst.
- cout: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, 0 sonst. (cout = sign).
- ov: 1, wenn Operand A gleich dem Minimum Wert von 8-Bit signed Integern ist, 0 sonst. (ov = (a == -128)).

equal ist undefiniert.

Arithmetic Shift Left

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
0101	shl	flow[7:0] = a[7:0] << 1	ready = 0	sign	1

Der Wert von Operand A wird um 1 Bit nach links geshiftet. Bit 0 wird mit ø aufgefüllt. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

• sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

cout und ov sind immer 0. equal ist undefiniert.

Arithmetic Shift Right

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
0110	shr	flow[7:0] = a[7:0] >> 1	ready = 0	sign	1

Der Wert von Operand A wird um 1 Bit nach rechts geshiftet. Bit 7 wird mit dem Wert des Sign-Bits aufgefüllt. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

• sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, 0 sonst.

cout und ov sind immer 0 . equal ist undefiniert.

Rotate Left

Code PPASM Ope		Operation	Precondition	Flags	Cycles
0111	rol	flow[7:0] = a[7:0] <<< 1	ready = 0	sign	1

Der Wert von Operand A wird um 1 Bit nach links rotiert, sodass das MSB zum LSB wird. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

• sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, 0 sonst.

cout und ov sind immer o . equal ist undefiniert.

Rotate Right

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
1000	ror	flow[7:0] = a[7:0] >>> 1	ready = 0	sign	1

Der Wert von Operand A wird um 1 Bit nach rechts rotiert, sodass das LSB zum MSB wird. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

• sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist (d.h. das LSB von Operand A ist 1), ø sonst.

cout und ov sind immer 0. equal ist undefiniert.

Multiplication

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
1001	mul	flow[15:0] = a[7:0] * b[7:0]	ready = 0	equal, sign	1

Der Wert von Operand A wird mit dem Wert von Operand B multipliziert. Das 16-Bit Ergebnis wird in flow und fhigh gespeichert. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- equal: 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind, ø sonst.
- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

16-Bit Overflows oder Carries können nicht auftreten, cout und ov sind immer 0.

NAND

Code	de PPASM Operation		Precondition	Flags	Cycles
1010	nand	flow[7:0] = ~(a[7:0] & b[7:0])	ready = 0	equal, sign	1

Der Wert von Operand A wird mit dem Wert von Operand B bitweise ge-NAND-et. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- equal: 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind, ø sonst.
- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

cout und ov sind immer 0.

XOR

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
1011	xor	flow[7:0] = a[7:0] ^ b[7:0]	ready = 0	equal, sign	1

Der Wert von Operand A wird mit dem Wert von Operand B bitweise ge-XOR-et. Das Ergebnis wird in flow gespeichert, wobei fhigh undefiniert ist. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- equal: 1, wenn Operand A und Operand B Bit für Bit gleich sind, 0 sonst.
- sign: 1, wenn das Ergebnis negativ ist, ø sonst.

cout und ov sind immer 0.

Move

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
1100	mov	RAM[b[7:0]] = a[7:0]	ready = 0 , crc_busy = 0		1

Der Wert von Operand A wird in den RAM an der in Operand B angegebenen Adresse geschrieben. Die Operation kann nicht ausgeführt werden, wenn die ALU gerade eine CRC-Berechnung durchführt. flow und fhigh sind 0. cout, ov, und sign sind 0. equal ist undefiniert.

CRC-15

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
1101	crc	flow[15:0] = pad0(CRC15(RAM[a[7:0]b[7:0]]))	ready = 0 , crc_busy = 0	crc_busy , ready , equal	2*

^{*}Die Operation benötigt 1 Taktzyklus, um die Berechnung zu starten, arbeitet anschließend im Hintergrund, und benötigt 1 Taktzyklus, um das Ergebnis zurückzugeben. Die gesamte Dauer zwischen Start und Ergebnis hängt von der Größe des RAM Bereichs ab und beträgt 2 + b - a Taktzyklen.

Die CRC-15 Prüfsumme des RAM Bereichs zwischen Adressen A und B wird berechnet, wobei gelten muss, dass a <= b .

Nach Start der Berechnung wird crc_busy auf 1 gesetzt und die ALU ist für weitere CRC-Berechnungen gesperrt. Andere
Operationen können weiterhin ausgeführt werden, solange andere Busy Signale dies erlauben. Das Ergebnis wird nach Ende
der Berechnung in flow und fhigh gespeichert, wobei das MSB in fhigh durch Padding mit 0 aufgefüllt wird. Ein Taktzyklus
vor Ende der Berechnung wird ready auf 1 gesetzt, um einen CRC-Interrupt zu signalisieren, der die CPU über das Ende der
Berechnung informiert, und dass im folgenden Taktzyklus flow und fhigh das Ergebnis enthalten und somit nicht für andere
Operationen verwendet werden können. Die Flags werden wie folgt gesetzt:

- crc busy: 1, solange die ALU eine CRC-Berechnung durchführt, ø sonst.
- ready: 1, wenn die ALU eine CRC-Berechnung durchführt und das Ergebnis im nächsten Taktzyklus verfügbar ist, 0
- equal: 1, wenn Start- und Endadresse gleich sind, ø sonst.

cout und ov sind immer 0. sign, flow, und fhigh sind undefiniert.

CAN TX

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles
1110	can	CAN(<can_arbitration>, RAM[a[7:0]b[7:0]], CRC[14:0])</can_arbitration>	ready = 0 , can_busy = 0 , crc_busy = 0	can_busy , crc_busy	1*

^{*}Die Operation benötigt 1 Taktzyklus, um die Übertragung zu starten, und arbeitet anschließend im Hintergrund. Die Dauer der Übertragung hängt von der Länge der Nachricht und der Taktfrequenz ab.

Die CAN Nachricht mit der in can_arbitration angegebenen Arbitration ID und den Daten aus dem RAM zwischen Adressen a und b wird gesendet. Nach Start der Übertragung wird can_busy auf 1 gesetzt und die ALU ist für weitere CAN-Übertragungen gesperrt. Andere Operationen können weiterhin ausgeführt werden, solange andere Busy Signale dies erlauben.

CAN PHY-Provider / CAN Controller

Der CAN PHY-Provider / CAN-Controller buffert CAN-Header und -Daten und sendet diese mit der einem CAN Bit Timing von 1 MHz seriell über den can Ausgang. Die dafür notwendige Frequenz wird basierend auf der angegebenen Clock Frequenz (clk_frequency) berechnet. Die Ausführungsschritte sind wie folgt:

- · Zyklus 0: "idle" Zustand
 - CPU legt Arbitrierungsfeld (CAN ID + RTR) über can_arbitration an, sowie CAN-Mikrocode-Befehl und Start-/Endadresse für die Daten über die jeweiligen Ports
 - o ALU Flag-Update: can_busy = 1 , crc_busy = 1
 - ALU bereitet CRC-Berechnung (Header + Daten) vor (CRC Initialisierung, Multiplexer, etc.)
 - o ALU buffert Arbitrierungsfeld, Start-/Endadresse in speziellen internen Registern
 - ALU setzt CAN-Bufferstrobe = 1 (nächster Zyklus: Start der Datenübertragung an CAN-PHY-Provider)
 - Zyklus 1..3: "CAN-Buffering" Zustand
 - ALU erstellt und sendet CAN Header (24 Bits in 3 8-Bit Worten, einschließlich Padding mit '0'-Bits) an CAN-PHY-Provider, CAN-PHY-Provider buffert header in 88 Bit TX-Bufferspeicher
 - Gleichzeitige CRC-Berechnung des Header der an CAN-PHY-Provider übertragenen Wörter (Streaming CRC)
 - In Zyklus 2 berechnet die ALU den CAN Data Length Code aus den RAM Adressen und limitiert ggf. bei 8 Bytes. Der DLC wird als Teil von Wort 3 an das CAN-PHY-Provider übertragen.
 - In Zyklus 3 bereitet die ALU RAM-Zugriffe für die Datenübertragung vor (Adresse anlegen, RAM-steuerleitungen vorbereiten, etc.)
 - o Zyklus 4..(4 + DLC): "CAN-CRC-Busy" Zustand
 - ALU leitet Daten von RAM an CAN-PHY-Provider weiter, CAN-PHY-Provider buffert Daten in TX-Bufferspeicher
 - Gleichzeitige CRC-Berechnung (Daten) der an CAN-PHY-Provider gepufferten Wörter (Streaming CRC)
 - Vorletzter Zyklus:
 - ALU setzt CAN-CRC-Strobe = 1 (nächster Zyklus: CRC-Ergebnis kann im nächsten Zyklus von CAN-PHY-Provider übernommen werden)
 - Letzter Zyklus:
 - ALU meldet crc_busy = 0 (neue CRC-Berechnung kann im n\u00e4chsten Zyklus gestartet werden)
 - CAN-PHY liest CRC-Ergebnis und speichert es in internem Register
 - Zyklus 5 + DLC: "CAN-NOP-Zyklus"
 - CAN-PHY-Provider wechselt von Mealy (optimiert für reduzierte Zyklen während des Buffern) zu Moore-FSM ("Übertragungs"-Modus)
 - CAN-PHY bereitet interne Zähler, Stuffing-Logik und serielle Übertragung vor
 - Zyklus 6 + DLC.. "CAN-Übertragung" Zustand
 - CAN-PHY reduziert die eigene Taktfrequenz auf 1 MHz und startet die serielle Übertragung:
 SOF <can_arbitration> IDE r0 DLC RAM[a[7:0]..b[7:0]] CRC[14:0] CRC_Delimiter ACK ACK_Delimiter EOF IFS

Nach Zyklus 0 (unmittelbar nach dem Versenden des CAN-Mikrocode-Befehls) ist die ALU bereit, jeden neuen Befehl zu akzeptieren, der nicht CAN, RAM oder CRC betrifft. can wird als nicht blockierende Operation betrachtet.

Reserved (NOP)

Code	PPASM	Operation	Precondition	Flags	Cycles	
1111	nop	-	ready = 0		1	

Die Operation ist reserviert für zukünftige Erweiterungen. Sie kann als NOP verwendet werden, aber es wird nicht garantiert, dass sie in zukünftigen Versionen der ALU weiterhin als NOP fungiert. flow und fhigh sind 0 cout, ov, sign, und equal sind undefiniert.

Macro Statistics

Bauteil	Details	Anzahl	Anmerkungen
FSMs		2	ALU FSM CAN TX FSM
Multipliers	8x8-bit registered multiplier	1	ALU Multiplikation
Adders/Subtractors	16-bit adder 16-bit addsub 2-bit subtractor 4-bit adder 4-bit subtractor (2x) 7-bit subtractor 8-bit adder (2x) 8-bit subtractor 9-bit adder (2x)	12	ALU Operationen und Pointerarithmetik
Counters	4-bit down counter	1	
Registers	Flip-Flops	212	Unser Designziel war Timing Performance, nicht Area, oder Umweltfreundlichkeit.
Comparators	16-bit comparator equal 16-bit comparator greater 16-bit comparator less 7-bit comparator equal 8-bit comparator equal 8-bit comparator greater 8-bit comparator less (2x) 9-bit comparator equal	11	Verschiedenste Bausteine für Flags, Pointerarithmetik, etc.

Bauteil	Details	Anzahl	Anmerkungen
	9-bit comparator greatequal 9-bit comparator greater		
Multiplexers	1-bit 83-to-1 multiplexer	1	CAN Header/Daten-register nach Output-Multiplexer
Xors	1-bit xor2 (14x) 1-bit xor3 (7x) 1-bit xor4 (6x) 1-bit xor5 (2x) 16-bit xor2	30	

Power Consumption

On-Chip Power Summary

On-Chip	Power (mW)	Used	Available	Utilization (%)
Clocks	7.93	1		
Logic	5.71	517	9312	6
Signals	10.47	726		
IOs	34.37	66	66	100
BRAMs	0.52	1	20	5
MULTs	0.27	1	20	5
Static Power	82.72			
Total	141.99			

Power Supply Summary

	Total	Dynamic	Static Power
Supply Power (mW)	141.99	59.27	82.72

Power Supply Currents

Supply Source	Supply Voltage	Total Current (mA)	Dynamic Current (mA)	Quiescent Current (mA)
Vccint	1.200	49.07	21.81	27.26
Vccaux	2.500	18.69	0.69	18.00
Vcco25	2.500	14.56	12.56	2.00