


Архитектура вычислительных систем

Семинар №4

Целочисленная арифметика.
Одномерные и многомерные массивы.
Примеры использования.



План семинарского занятия

Цель и задачи

- изучение команд, обеспечивающих обработку целочисленных данных
- рассмотреть организацию управления в программах, использующих целочисленную арифметику.
- ознакомиться со способом распределения памяти под целочисленные одномерные и многомерные массивы, организацией доступа к элементам массивов различной размерности.

Основные вопросы

1. Обзор команд, обеспечивающих поддержку целочисленной арифметики.
2. Организация в памяти одномерных массивов и методы доступа к ним.
3. Примеры работы с одномерными массивами.

Команды 32- разрядного процессора RISC-V

реализованные в эмуляторе RARS



Таблица с командами RARS

RISC-V (RARS) Reference Card

Instructions

S - signed
U - unsigned
P - pseudo-instruction

Arithmetic

add t1, t2, t3
addi t1, t2, -100
sub t1, t2, t3
neg t1, t2 # P

Logical

and t1, t2, t3
andi t1, t2, -100
or t1, t2, t3
ori t1, t2, -100
xor t1, t2, t3
xori t1, t2, -100
not t1, t2 # P

Shifts

sll t1, t2, t3 # left logical
slli t1, t2, 33 # left logical
sra t1, t2, t3 # right arithmetic (S)
srai t1, t2, 33 # right arithmetic (S)
srl t1, t2, t3 # right logical (U)
srli t1, t2, 33 # right logical (U)

Multiplication

mul t1, t2, t3 # t1 <- t2*t3[31:0]
mulh t1, t2, t3 # t1 <- t2*t3[63:32] (S)
mulhu t1, t2, t3 # t1 <- t2*t3[63:32] (U)
mulhsu t1, t2, t3 # t1 <- t2*t3[63:32] (t2 S, t3 U)

Division, remainder

div t1, t2, t3 # S
divu t1, t2, t3 # U
rem t1, t2, t3 # S
remu t1, t2, t3 # U

Load value from memory at (t2-100) to t1

lb t1, -100(t2) # sign-extended 8-bit
lbu t1, -100(t2) # zero-extended 8-bit
lh t1, -100(t2) # sign-extended 16-bit
lhu t1, -100(t2) # zero-extended 16-bit
lw t1, -100(t2) # 32-bit

Store value t1 to memory at (t2-100)

sb t1, -100(t2) # 8-bit
sh t1, -100(t2) # 16-bit

Registers

Register	ABI name	Saver
x0	zero	--
x1	ra	Caller
x2	sp	Callee
x3	gp	--
x4	tp	Callee
x5-x7	t0-t2	Caller
x8	s0/fp	Callee
x9	s1	Callee
x10-x17	a0-a7	Caller
x18-x27	s2-s11	Callee
x28-x31	t3-t6	Caller

Branches

beq t1, t2, target # if t1 == t2
bne t1, t2, target # if t1 != t2
blt t1, t2, target # if t1 < t2 (S)
bltu t1, t2, target # if t1 < t2 (U)
bgt t1, t2, target # if t1 > t2 (S) (P)
bgtu t1, t2, target # if t1 > t2 (U) (P)
ble t1, t2, target # if t1 <= t2 (S) (P)
bleu t1, t2, target # if t1 <= t2 (U) (P)
bge t1, t2, target # if t1 >= t2 (S)
bgeu t1, t2, target # if t1 >= t2 (U)
beqz t1, target # if t1 == 0 (P)
bnez t1, target # if t1 != 0 (P)
bltz t1, target # if t1 < 0 (P)
bgtz t1, target # if t1 > 0 (P)
blez t1, target # if t1 <= 0 (P)
bgez t1, target # if t1 >= 0 (P)

Comparisons

slt t1, t2, t3 # t1 <- t2 < t3 (S)
sltu t1, t2, t3 # t1 <- t2 < t3 (U)
slti t1, t2, -100 # t1 <- t2 < -100 (S)
sltiu t1, t2, -100 # t1 <- t2 < -100 (U)
sgt t1, t2, t3 # t1 <- t2 > t3 (S) (P)
sgtu t1, t2, t3 # t1 <- t2 > t3 (U) (P)
seqz t1, t2 # t1 <- t2 == 0 (P)
snez t1, t2 # t1 <- t2 != 0 (P)
sltz t1, t2 # t1 <- t2 < 0 (P)
sgtz t1, t2 # t1 <- t2 > 0 (P)

Jump and link

jal t1, target # t1 <- pc+4; pc = target
jal target # ra <- pc+4; pc = target (P)
j target # pc = target (P)
b target # pc = target (P)
jalr t1, t2, -100 # t1 <- pc+4; pc = t2-100
jalr t2, -100 # ra <- pc+4; pc = t2-100 (P)
jalr t2 # ra <- pc+4; pc = t2 (P)
jr t2, -100 # pc = t2-100 (P)
jr t2 # pc = t2 (P)
ret # pc = ra (P)

Directives

code section # align to 2^n .globl f
.text n
data section # reserve n bytes .equiv N, 10
.data space n
chars .include "abc.asm"
.byte x .ascii "abc"
.half x # zero-term. chars .macro

Отличается от списка команд RISC V

Open RISC-V Reference Card ①

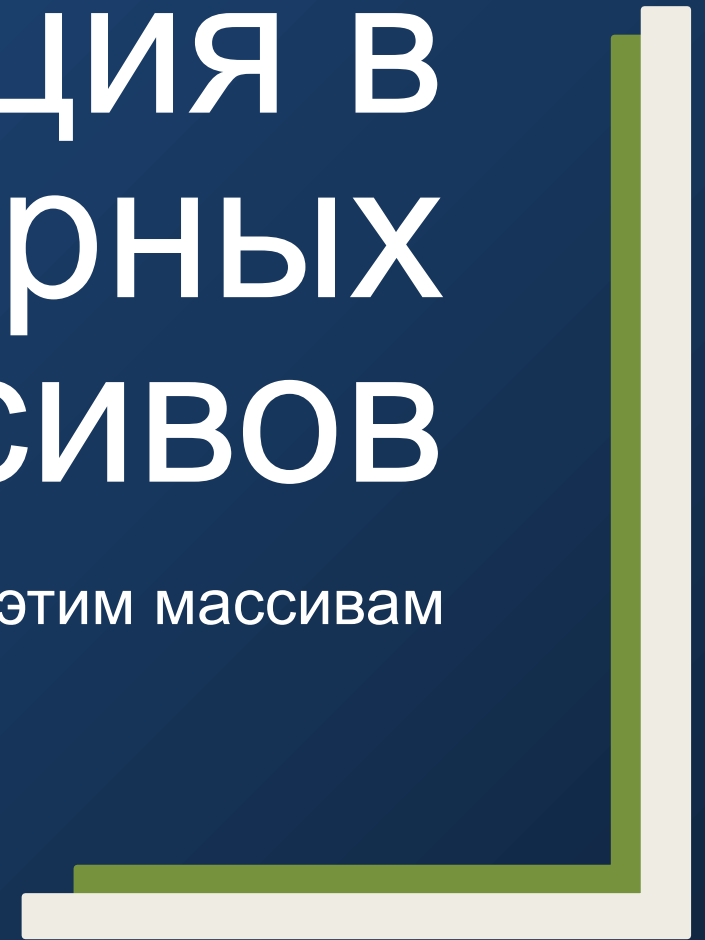
Base Integer Instructions: RV32I and RV64I					RV Privileged Instructions						
Category	Name	Fmt	RV32I Base	+RV64I	Category	Name	Fmt	RV mnemonic			
Shifts	Shift Left Logical	R	SLL rd,rs1,rs2	SLLW rd,rs1,rs2	Trap	Mach-mode trap return	R	MRET			
	Shift Left Log. Imm.	I	SLLI rd,rs1,shamt	SLLIW rd,rs1,shamt		Supervisor-mode trap return	R	SRET			
	Shift Right Logical	R	SRL rd,rs1,rs2	SRLW rd,rs1,rs2	Interrupt	Wait for Interrupt	R	WFI			
	Shift Right Log. Imm.	I	SRLI rd,rs1,shamt	SRLIW rd,rs1,shamt		MMU Virtual Memory FENCE	R	SFENCE.VMA rs1,rs2			
	Shift Right Arithmetic	R	SRA rd,rs1,rs2	SRAW rd,rs1,rs2	Examples of the 60 RV Pseudoinstructions						
	Shift Right Arith. Imm.	I	SRAI rd,rs1,shamt	SRAIW rd,rs1,shamt	Branch = 0 (BEQ rs,x0,imm)	J	BEQZ rs,imm				
Arithmetic	ADD Immediate	R	ADD rd,rs1,rs2	ADDW rd,rs1,rs2	Jump (uses JAL x0,imm)	J	J imm				
	ADD	I	ADDI rd,rs1,imm	ADDIW rd,rs1,imm		MoVe (uses ADDI rd,rs,0)	R	MV rd,rs			
	SUBtract	R	SUB rd,rs1,rs2	SUBW rd,rs1,rs2		RETurn (uses JALR x0,0,ra)	I	RET			
	Load Upper Imm	U	LUI rd,imm								
Add Upper Imm to PC					U	AUIPC	rd,imm				
Logical	XOR	R	XOR rd,rs1,rs2		Optional Compressed (16-bit) Instruction Extension: RV32C	Category Name Fmt RVC RISC-V equivalent					
	XOR Immediate	I	XORI rd,rs1,imm			Loads	Load Word	CL	C.LW rd',rs1',imm	LW	rd',rs1',imm*4
	OR	R	OR rd,rs1,rs2				Load Word SP	CI	C.LWSP rd,imm	LW	rd,sp,imm*4
	OR Immediate	I	ORI rd,rs1,imm				Float Load Word SP	CI	C.FLW rd',rs1',imm	FLW	rd',rs1',imm*8
	AND	R	AND rd,rs1,rs2				Float Load Word	CI	C.FLWSP rd,imm	FLW	rd,sp,imm*8
	AND Immediate	I	ANDI rd,rs1,imm				Float Load Double	CI	C.FLD rd',rs1',imm	FLD	rd',rs1',imm*16
Compare	Set <	R	SLT rd,rs1,rs2			Float Load Double SP	CI	C.FLDSP rd,imm	FLD	rd,sp,imm*16	
	Set < Immediate	I	SLTI rd,rs1,imm		Stores	Store Word	CS	C.SW rs1',rs2',imm	SW	rs1',rs2',imm*4	
	Set < Unsigned	R	SLTU rd,rs1,rs2			Store Word SP	CSS	C.SWSP rs2,imm	SW	rs2,sp,imm*4	
	Set < Imm Unsigned	I	SLTIU rd,rs1,imm			Float Store Word SP	CSS	C.FSW rs1',rs2',imm	FSW	rs1',rs2',imm*8	
Branches	Branch =	B	BEQ rs1,rs2,imm			Float Store Word SP	CSS	C.FSWSP rs2,imm	FSW	rs2,sp,imm*8	
	Branch ≠	B	BNE rs1,rs2,imm			Float Store Double	CS	C.FSD rs1',rs2',imm	FSD	rs1',rs2',imm*16	
	Branch <	B	BLT rs1,rs2,imm			Float Store Double SP	CSS	C.FSDSP rs2,imm	FSD	rs2,sp,imm*16	
	Branch ≥	B	BGE rs1,rs2,imm		Arithmetic	ADD	CR	C.ADD rd,rs1	ADD	rd,rd,rs1	
	Branch < Unsigned	B	BLTU rs1,rs2,imm			ADD Immediate	CI	C.ADDI rd,imm	ADDI	rd,rd,imm	
	Branch ≥ Unsigned	B	BGEU rs1,rs2,imm			ADD SP Imm * 16	CI	C.ADDI16SP x0,imm	ADDI	sp,sp,imm*16	
Jump & Link	J&L	J	JAL rd,imm	SUB		ADD SP Imm * 4	CIW	C.ADDI4SPN rd',imm	ADDI	rd',sp,imm*4	
	Jump & Link Register	I	JALR rd,rs1,imm	AND	CR	C.SUB	rd,rs1	SUB	rd,rd,rs1		
Synch	Synch thread	I	FENCE	AND Immediate	CI	C.AND	rd,rs1	AND	rd,rd,rs1		
	Synch Instr & Data	I	FENCE.I	OR	CR	C.ANDI	rd,imm	ANDI	rd,rd,imm		
Environment	CALL	I	ECALL	eXclusive OR	CR	C.OR	rd,rs1	OR	rd,rd,rs1		
	BREAK	I	EBREAK	MoVe	CR	C.XOR	rd,rs1	AND	rd,rd,rs1		
Control Status Register (CSR)				Load Immediate	CI	C.MV	rd,rs1	ADD	rd,rs1,x0		
				Load Upper Imm	CI	C.LI	rd,imm	ADDI	rd,x0,imm		
					Load Upper Imm	CI	C.LUI	rd,imm	LUI	rd,imm	
						Shifts	Shift Left Imm	CI	C.SLLI rd,imm	SLLI	rd,rd,imm
							Shift Right Ari. Imm.	CI	C.SRAI rd,imm	SRAI	rd,rd,imm
							Shift Right Log. Imm.	CI	C.SRLI rd,imm	SRLI	rd,rd,imm
						Branches	Branch=0	CB	C.BEQZ rs1',imm	BEQ	rs1',x0,imm
							Branch≠0	CB	C.BNEZ rs1',imm	BNE	rs1',x0,imm
						Jump	Jump	CJ	C.J imm	JAL	x0,imm
							Jump Register	CR	C.JR rd,rs1	JALR	x0,rs1,0
Loads	Load Byte	I	LB rd,rs1,imm		Jump & Link	J&L	CJ	C.JAL imm	JAL	ra,imm	
	Load Halfword	I	LH rd,rs1,imm				Jump & Link Register	CR	C.JALR rs1	JALR	ra,rs1,0
	Load Byte Unsigned	I	LBU rd,rs1,imm			System Env. BREAK	CI	C.EBREAK		EBREAK	
	Load Half Unsigned	I	LHU rd,rs1,imm								
Stores	Load Word	I	LW rd,rs1,imm								
	Store Byte	S	SB rs1,rs2,imm								
	Store Halfword	S	SH rs1,rs2,imm								
	Store Word	S	SW rs1,rs2,imm								

Open RISC-V Reference Card ②

Optional Multiply-Divide Instruction Extension: RVM					Optional Vector Extension: RVV				
Category	Name	Fmt	RV32M (Multiply-Divide)	+RV64M	Category	Name	Fmt	RV32V/R64V	
Multiply	MULTIPLY	R	MUL rd,rs1,rs2	MULW rd,rs1,rs2	SET Vector Len.	SETVL	R	SETVL rd,rs1	
	MULTIPLY High	R	MULH rd,rs1,rs2			MULTIPLY High	R	VMULH rd,rs1,rs2	
	MULTIPLY High Sign/Uns	R	MULHSU rd,rs1,rs2			REMAinder	R	VREM rd,rs1,rs2	
	MULTIPLY High Uns	R	MULHU rd,rs1,rs2			Shift Left Log.	R	VSLI rd,rs1,rs2	
Divide	DIVide	R	DIV rd,rs1,rs2	DIVW rd,rs1,rs2	Shift Right Log.	VSRL	R	VSRL rd,rs1,rs2	
	DIVide Unsigned	R	DIVU rd,rs1,rs2			Shift R. Arith.	R	VSRA rd,rs1,rs2	
Remainder	REMAinder	R	REM rd,rs1,rs2	REMW rd,rs1,rs2	Load	VLD	I	VLD rd,rs1,imm	
	REMAinder Unsigned	R	REMU rd,rs1,rs2	REMUW rd,rs1,rs2		Load Strided	R	VLDS rd,rs1,rs2	
Optional Atomic Instruction Extension: RVA					Load indexEd	VLDX	R	VLDX rd,rs1,rs2	
Category	Name	Fmt	RV32A (Atomic)	+RV64A		Store	S	VST rd,rs1,imm	
Load	Load Reserved	R	LR.W rd,rs1	LR.D rd,rs1	Store Strided	VSTS	R	VSTS rd,rs1,rs2	
Store	Store Conditional	R	SC.W rd,rs1,rs2	SC.D rd,rs1,rs2		Store indexEd	R	VSTX rd,rs1,rs2	
Swap	SWAP	R	AMOSWAP.W rd,rs1,rs2	AMOSWAP.D rd,rs1,rs2	AMO SWAP	AMO ADD	R	AMOSWAP rd,rs1,rs2	
Add	ADD	R	AMOADD.W rd,rs1,rs2	AMOADD.D rd,rs1,rs2		AMO XOR	R	AMOSWAP rd,rs1,rs2	
Logical	XOR	R	AMOXOR.W rd,rs1,rs2	AMOXOR.D rd,rs1,rs2		AMO AND	R	AMOSWAP rd,rs1,rs2	
	AND	R	AMOAND.W rd,rs1,rs2	AMOAND.D rd,rs1,rs2		AMO OR	R	AMOSWAP rd,rs1,rs2	
Min/Max	MINimum	R	AMOMIN.W rd,rs1,rs2	AMOMIN.D rd,rs1,rs2	AMO MINimum	AMO MINimum	R	AMOSWAP rd,rs1,rs2	
	MAXimum	R	AMOMAX.W rd,rs1,rs2	AMOMAX.D rd,rs1,rs2		AMO MAXimum	R	AMOSWAP rd,rs1,rs2	
	MINimum Unsigned	R	AMOMINU.W rd,rs1,rs2	AMOMINU.D rd,rs1,rs2		Predicate =	R	VPEQ rd,rs1,rs2	
	MAXimum Unsigned	R	AMOMAXU.W rd,rs1,rs2	AMOMAXU.D rd,rs1,rs2		Predicate ≠	R	VPNE rd,rs1,rs2	
Two Optional Floating-Point Instruction Extensions: RVF & RVD					Predicate <	Predicate <	R	VPLT rd,rs1,rs2	
Category	Name	Fmt	RV32F{D} (SP,DP Fl. Pt.)	+RV64F{D}		Predicate ≥	R	VPGE rd,rs1,rs2	
Move	Move from Integer	R	FMV.W.X rd,rs1	FMV.D.X rd,rs1		Predicate AND	R	VPAND rd,rs1,rs2	
	Move to Integer	R	FMV.X.W rd,rs1	FMV.X.D rd,rs1		Predicate AND NOT	R	VPANDN rd,rs1,rs2	
Convert	ConVerT from Int	R	FCVT.{S D}.W rd,rs1	FCVT.{S D}.L rd,rs1	Predicate OR	Predicate OR	R	VPOR rd,rs1,rs2	
	ConVerT from Int Unsigned	R	FCVT.{S D}.WU rd,rs1	FCVT.{S D}.LU rd,rs1		Predicate XOR	R	VPXOR rd,rs1,rs2	
	ConVerT to Int	R	FCVT.W.{S D} rd,rs1	FCVT.L.{S D} rd,rs1		Predicate NOT	R	VPNOT rd,rs1	
	ConVerT to Int Unsigned	R	FCVT.WU.{S D} rd,rs1	FCVT.LU.{S D} rd,rs1		Pred. SWAP	R	VPSWAP rd,rs1	
Load	Load	I	FL{W,D} rd,rs1,imm		Calling Convention				
Store	Store	S	FS{W,D} rs1,rs2,imm		Register	ABI Name	Saver		
	Arithmetic ADD	R	FADD.{S D} rd,rs1,rs2	x0 zero		zero	---	ConVerT	R
	SUBtract	R	FSUB.{S D} rd,rs1,rs2	x1 ra		ra	---	ADD	R
	MULTIPLY	R	FMUL.{S D} rd,rs1,rs2	x2 sp		sp	---	SUBtract	R
Mul-Add	DIVide	R	FDIV.{S D} rd,rs1,rs2	x3 gp	Callee	gp	---	MULTIPLY	R
	Square Root	R	FSQRT.{S D} rd,rs1	x4 tp		tp	---	DIVide	R
	MULTIPLY-ADD	R	FMAADD.{S D} rd,rs1,rs2,rs3	x5-7 t0-2		t0-2	---	Square Root	R
	MULTIPLY-SUBtract	R	FMSUB.{S D} rd,rs1,rs2,rs3	x8 s0/fp		s0/fp	---	MULTIPLY-ADD	R
Sign Inject	Negative MULTIPLY-SUBtract	R	FNMSUB.{S D} rd,rs1,rs2,rs3	x9 s1	Callee	s1	---	MULTIPLY-SUB	R
	Negative MULTIPLY-ADD	R	FNMADD.{S D} rd,rs1,rs2,rs3	x10-11 a0-1		a0-1	---	Neg. Mul.-SUB	R
	SIGN source	R	FSGNJ.{S D} rd,rs1,rs2	x12-17 a2-7		a2-7	---	Neg. Mul.-ADD	R
	Negative SIGN source	R	FSGNJN.{S D} rd,rs1,rs2	x18-27 s2-11	Callee	s2-11	---	SIGN Inject	R
Min/Max	MINimum	R	FMIN.{S D} rd,rs1,rs2	x28-31 t3-t6		t3-t6	---	Neg SIGN Inject	R
	MAXimum	R	FMAX.{S D} rd,rs1,rs2				---	Xor SIGN Inject	R
	compare Float =	R	FEQ.{S D} rd,rs1,rs2	f0-7 ft0-7	Callee	ft0-7	---	MINimum	R
	compare Float <	R	FLT.{S D} rd,rs1,rs2	f8-9 fs0-1		fs0-1	---	MAXimum	R
Categorize	CLASSIFY type	R	FLE.{S D} rd,rs1,rs2	f10-11 fa0-1		fa0-1	---	XOR	R
	CLASSIFY <	R	FLE.{S D} rd,rs1,rs2	f12-17 fa2-7		fa2-7	---	VOR	R
	CLASSIFY >	R	FLE.{S D} rd,rs1,rs2	f18-27 fs2-11	Callee	fs2-11	---	AND	R
	CLASSIFY >=	R	FLE.{S D} rd,rs1,rs2	f28-31 ft8-11		ft8-11	---	VAND	R
Configure	Read Status	R	FRCSR rd	zero	Hardwired zero	zero	---	SET Data Conf.	R
	Read Rounding Mode	R	FRRM rd	ra		ra	---	EXTRACT	R
SET Data Conf.	SET Data Conf.	R	VSETDCFG rd,rs1		EXTRACT	EXTRACT	R	VEXTRACT rd,rs1,rs2	
	EXTRACT	R	VEXTRACT rd,rs1,rs2						

Организация в памяти одномерных массивов

...и методы доступа к этим массивам



Работа с одномерными массивами

```
#include <stdio.h>

int array[16];

int main()
{
    fill:
    for(int i = 0; i < 16; ++i) {
        array[i] = i+1;
    }
    printf("-----\n");
    out:
    for(int i = 0; i < 16; ++i) {
        printf("%d\n", array[i]);
    }
    return 0;
}
```

Если нужно обработать *массив* данных, косвенная адресация — единственный способ.

Массив — это адрес в памяти и длина

В ассемблере предпочтительнее манипулировать адресным пространством нужной величины, а не умножать каждый раз на величину слова.

Основной режим работы - использование косвенной адресации с индексацией относительно начала массива.

Как выделить память под массив:

- выделить пространство требуемого размера;
- при наличии заранее определенных значений элементов можно их перечислить;
- при неизвестном числе элементов можно зарезервировать некоторый *большой кусок памяти*, а количество элементов задавать числом, меньшим выделенного размера, которое (как и в программе на Си) может служить ограничителем цикла при формировании массива;
- можно выделить память под массив на куче после получения числа элементов в массиве.

Пример 1

Массив слов расписывается последовательными значениями:

```
1 .data
2 array:  .space  64
3 arrend:
4 .text
5         la      t0 array
6         la      t1 arrend
7         li      t2 1
8 loop:   sw      t2 (t0)
9         addi    t2 t2 1
10        addi    t0 t0 4
11        bltu    t0 t1 loop
```

«адресная арифметика» — на каждом проходе цикла для доступа к следующему элементу массива к адресу надо прибавлять размер элемента

Адреса можно сравнивать на $>$ / $<$, но **сравнение должно быть беззнаковое**: мало ли, в какую область памяти будет загружена программа (в RARS, где адрес загрузки фиксирован)

Пример 2

```
1 .data
2 sep:    .asciz  "-----\n"      # Строка-разделитель (с \n и нулём в конце)
3 .align  2                          # Выравнивание на границу слова
4 array:  .space  64                # 64 байта
5 arrend:                          # Граница массива
6 .text
7         la      t0 array           # Счётчик
8         la      s1 arrend
9         li      t2 1               # Число, которое мы будем записывать в массив
10 fill:   sw      t2 (t0)            # Запись числа по адресу в t0
11         addi    t2 t2 1            # Изменим число
12         addi    t0 t0 4            # Увеличим адрес на размер слова в байтах
13         bltu    t0 s1 fill         # Если не вышли за границу массива
14         la      a0 sep             # Выведем строку-разделитель
15         li      a7 4
16         ecall
17         la      t0 array
18 out:     li      a7 1
19         lw      a0 (t0)            # Выведем очередной элемент массива
20         ecall
21         li      a7 11              # Выведем перевод строки
22         li      a0 10
23         ecall
24         addi    t0 t0 4
25         blt     t0 s1 out
26         li      a7 10              # Останов
27         ecall
```

Пример 2

```
1 .data
2 sep:      .asciz  "-----\n"      # Строка-разделитель (с \n и нулём в конце)
3 .align    2                        # Выравнивание на границу слова
4 array:    .space  64                # 64 байта
5 arrend:   # Граница массива
6 .text
7          la      t0 array            # Счётчик
8          la      s1 arrend
9          li      t2 1                # Число, которое мы будем записывать в массив
10 fill:    sw      t2 (t0)             # Запись числа по адресу в t0
11          addi    t2 t2 1            # Изменим число
12          addi    t0 t0 4            # Увеличим адрес на размер слова в байтах
13          bltu    t0 s1 fill         # Если не вышли за границу массива
14          la      a0 sep             # Выведем строку-разделитель
15          li      a7 4
16          ecall
17          la      t0 array
18 out:      li      a7 1
19          lw      a0 (t0)            # Выведем очередной элемент массива
20          ecall
21          li      a7 11              # Выведем перевод строки
22          li      a0 10
23          ecall
24          addi    t0 t0 4
25          blt     t0 s1 out
26          li      a7 10              # Останов
27          ecall
```

ЗАДАНИЕ 1

На примере этой программы модифицируйте код, в котором заполнение осуществляется побайтно

Пример 2

```
1 .data
2 sep:    .asciz  "-----\n"      # Строка-разделитель (с \n и нулём в конце)
3 .align  2                          # Выравнивание на границу слова
4 array:  .space  64                # 64 байта
5 arrend:                          # Граница массива
6 .text
7         la      t0 array           # Счётчик
8         la      s1 arrend
9         li      t2 1               # Число, которое мы будем записывать в массив
10 fill:   sw      t2 (t0)            # Запись числа по адресу в t0
11         addi    t2 t2 1            # Изменим число
12         addi    t0 t0 4            # Увеличим адрес на размер слова в байтах
13         bltu    t0 s1 fill         # Если не вышли за границу массива
14         la      a0 sep             # Выведем строку-разделитель
15         li      a7 4
16         ecall
17         la      t0 array
18 out:     li      a7 1
19         lw      a0 (t0)            # Выведем очередной элемент массива
20         ecall
21         li      a7 11              # Выведем перевод строки
22         li      a0 10
23         ecall
24         addi    t0 t0 4
25         blt     t0 s1 out
26         li      a7 10              # Останов
27         ecall
```

ЗАДАНИЕ 2

На примере этой программы модифицируйте код, в котором заполнение осуществляется полусловами

```
#include <stdio.h>
```

```
int array[16];
```

```
int n;
```

```
int main()
```

```
{
```

```
    in:
```

```
    printf("n = ? ");
```

```
    scanf("%d", &n);
```

```
    if(n > 16 || n < 1) {
```

```
        printf("n = %d is incorrect!\n", n);
```

```
        return 1;
```

```
    }
```

```
    fill:
```

```
    for(int i = 0; i < n; ++i) {
```

```
        array[i] = i;
```

```
    }
```

```
    printf("-----\n");
```

```
    out:
```

```
    for(int i = 0; i < n; ++i) {
```

```
        printf("%d\n", array[i]);
```

```
    }
```

```
    return 0;
```

```
}
```

Задание 3

Модифицировать первую программу так, чтобы вводить в память ограниченное число элементов, заданных максимально допустимым числом.

По примеру следующей программы на Си

Домашнее задание

Оценка до 8 баллов

Разработать программу, осуществляющую суммирование целочисленных элементов со знаком одномерного массива. Количество элементов в массиве может варьироваться от 1 до 10. Числа вводятся с клавиатуры. Необходимо контролировать, чтобы количество вводимых чисел не превышало максимально допустимое.

Суммирование осуществлять после размещения массива в памяти. Сумма вычисляется после ввода заданного количества чисел. Значение полученной суммы также выводится в консоль эмулятора RARS. В случае, когда возникает положительное или отрицательное переполнение, необходимо вывести последнее корректное значение суммы и число просуммированных при этом элементов.

Опционально до +2 баллов

Подсчитать количество четных и нечетных элементов во введенном массиве. Подсчет осуществлять в массиве, который уже расположен в памяти после ввода чисел. Подсчет осуществляется по всем введенным элементам независимо от того происходило переполнение при суммировании или нет.