

SMC 5번

Refactor : Runtime code generation

런타임 중 코드 생성

코드 흐름

프로그램 실행 중 loop문을 돌며 template code인 tpl의 워드 주소를 참조하면서
gen 코드를 생성함 -> 그 후 gen실행

Data declaration

.data	# Data declaration section
vec1: .word 22, 0, 25	워드 단위 배열 {22, 0, 25}
vec2: .word 7, 429, 6	워드 단위 배열 {7, 429, 6}
result: .word 0	초기값 0인 변수

main

카운터 ->

\$4	3
\$8	0
\$9	[4+gen]
\$11	tpl
\$12	[0+tpl]

.text	# Code section
main:	
li \$4, 3	\$4 = 3
li \$8, 0	\$8 = 0
la \$9, gen	\$9 = gen의 주소
la \$11, tpl	\$11 = tpl의 주소
lw \$12, 0(\$11)	\$12 = [0+\$11] 즉 tpl의 1번째 명령어를 뜻함
sw \$12, 0(\$9)	\$9 = [0+\$9] 즉 tpl의 1번째 명령을 gen의 1번째 명령어로 생성
addi \$9, \$9, 4	\$9 = gen의 주소 + 4 즉 [4+\$9](gen의 2번째 명령어)의 주소

생성된 코드
gen: li \$2, 0

loop(첫 번째 루프 \$8=0)

loop:

beq \$8, \$4, post \$8==\$4라면 post로 branch. false
li \$13, 4 \$13 = 4
mul \$13, \$13, \$8 \$13 = \$13(4)*\$8(0) = 0
lw \$10, vec1(\$13) \$10 = vec1의 0번째 값 (22)
beqz \$10, next \$10==zero면 next로 점프. false
lw \$12, 4(\$11) \$12 = [4+\$11] 즉 tpl의 2번째 명령어
add \$12, \$12, \$13 \$12 = [4+\$11]+0
sw \$12, 0(\$9) \$9에 [4+tpl] 생성
lw \$12, 8(\$11) \$12 = [8+\$11] 즉 tpl의 3번째 명령어

인덱스에 따라 불러온 vec1의 값→

vec의 인덱스로 사용 →

\$4	3
\$8	0
\$9	[4+gen]
\$10	22
\$11	tpl
\$12	[8+tpl]
\$13	0

생성된 코드

gen: li \$2, 0
 lw \$13, 0(\$4)

0아브로 그대로 생성

여기서 메모리 주소값
0x240c0000 (604766208) ->
0x240c0016 (604766230)

loop(첫 번째 루프 \$8=0) 이어서

\$4	3
\$8	0
\$9	[20+gen]
\$10	22
\$11	tpl
\$12	[16+tpl]
\$13	0

원래 [8+\$11]의 코드는
li \$12, 0 이지만
li \$12, 22로 생성됨

인덱스에 따라 불러온 vec1의 값 →

add \$12, \$12, \$10 $\$12 = [8+\$11]+22$

sw \$12, 4(\$9) $[4+\$9] = \12 [4+\$9]위치에서 위 명령을 생성

lw \$12, 12(\$11) $\$12 = [12+\$11]$ tpl의 4번째 명령

sw \$12, 8(\$9) $[8+\$9] = \12 위 명령을 생성

lw \$12, 16(\$11) $\$12 = [16+\$11]$ tpl의 5번째 명령

sw \$12, 12(\$9) $[12+\$9] = \12 위 명령을 생성

addi \$9, \$9, 16 $\$9 = [16+\$9]$, 9는 20+gen의 위치를 가리킴

vec의 인덱스로 사용 →

생성된 코드

gen: li \$2, 0
 lw \$13, 0(\$4)
 li \$12, 22
 mul \$12, \$12, \$13
 add \$2, \$2, \$12

loop가 끝나고 $\$8=\$8+1$
후 다시 loop로 점프

next: addi \$8, \$8, 1
 j loop

loop(두 번째 루프 \$8=1)

loop:

beq \$8, \$4, post \$8==\$4라면 post로 branch. false

li \$13, 4 \$13 = 4

mul \$13, \$13, \$8 \$13 = \$13(4)*\$8(1) = 4

lw \$10, vec1(\$13) \$10 = vec1의 1번째 값 (0)

beqz \$10, next \$10==zero면 next로 점프. true

lw \$12, 4(\$11)

add \$12, \$12, \$13

sw \$12, 0(\$9)

lw \$12, 8(\$11)

add \$12, \$12, \$10

\$4	3
\$8	1
\$9	[20+gen]
\$10	0
\$11	tpl
\$12	[16+tpl]
\$13	4

\$8=\$8+1 후

다시 loop로 점프

next: addi \$8, \$8, 1
 j loop

loop(세번째 루프 \$8=2)

\$4	3
\$8	2
\$9	[20+gen]
\$10	25
\$11	tpl
\$12	[8+tpl]
\$13	8

loop:

beq \$8, \$4, post \$8==\$4라면 post로 branch. false
li \$13, 4 \$13 = 4
mul \$13, \$13, \$8 \$13 = \$13(4)*\$8(2) = 8
lw \$10, vec1(\$13) \$10 = vec1의 2번째 인덱스 값 (25)
beqz \$10, next \$10==zero면 next로 점프. false
lw \$12, 4(\$11) \$12 = [4+\$11] tpl의 2번째 명령어
add \$12, \$12, \$13 \$12 = [4+\$11]+8
sw \$12, 0(\$9) \$9에 [4+tpl] 생성
lw \$12, 8(\$11) \$12 = [8+\$11] tpl의 3번째 명령어

인덱스에 따라 불러온 vec1의 값→

vec의 인덱스로 사용 →

원래 [4+\$tpl]의 코드는
lw \$13, 0(\$4) 이지만
lw \$13, 8(\$4) 로 생성됨

생성된 코드

gen: li \$2, 0
 lw \$13, 0(\$4)
 li \$12, 22
 mul \$12, \$12, \$13
 add \$2, \$2, \$12
 lw \$13, 8(\$4)

loop(세번째 루프 \$8=2) 이어서

\$4	
\$8	
\$9	
\$10	
\$11	
\$12	
\$13	

add \$12, \$12, \$10 $\$12 = [8 + \$11] + 25$

sw \$12, 4(\$9) $[4 + \$9] = \12 [4+\$9]위치에서 위 명령을 생성

lw \$12, 12(\$11) $\$12 = [12 + \$11]$ tpl의 4번째 명령

sw \$12, 8(\$9) $[8 + \$9] = \12 위 명령을 생성

lw \$12, 16(\$11) $\$12 = [16 + \$11]$ tpl의 5번째 명령

sw \$12, 12(\$9) $[12 + \$9] = \12 위 명령을 생성

addi \$9, \$9, 16

인덱스에 따라 불러온 vec1의 값 →

vec의 인덱스로 사용 →

생성된 코드

gen: li \$2, 0
 lw \$13, 0(\$4)
 li \$12, 22
 mul \$12, \$12, \$13
 add \$2, \$2, \$12
 lw \$13, 8(\$4)
 li \$12, 25
 mul \$12, \$12, \$13
 add \$2, \$2, \$12

loop가 끝나고 $\$8 = \$8 + 1$
후 다시 loop로 점프

next: addi \$8, \$8, 1
 j loop

loop(네번째 루프 \$8=3)

loop:

beq \$8, \$4, post \$8==\$4라면 post로 branch. true

li \$13, 4

mul \$13, \$13, \$8

lw \$10, vec1(\$13)

beqz \$10, next

lw \$12, 4(\$11)

add \$12, \$12, \$13

sw \$12, 0(\$9)

lw \$12, 8(\$11)

add \$12, \$12, \$10

post

post: lw \$12, 20(\$11)

sw \$12, 0(\$9)

la \$4, vec2

jal gen

sw \$2, result

j main

#jump and link (다음 명령어의 주소를 \$ra(서브루틴시 반환주소 저장하는것)에 저장하고 gen으로 점프?)
main으로 돌아가서 반복

????

생성된 코드

gen: li \$2, 0
lw \$13, 0(\$4)
li \$12, 22
mul \$12, \$12, \$13
add \$2, \$2, \$12
lw \$13, 8(\$4)
li \$12, 25
mul \$12, \$12, \$13
add \$2, \$2, \$12
jr \$31

gen

vec1: .word 22, 0, 25

워드 단위 배열 {22, 0, 25}

vec2: .word 7, 429, 6

워드 단위 배열 {7, 429, 6}

#gen은 $\$2 += 22 * 7$, $\$2 += 25 * 6$ ($\$2$ 는 result)를 실행

#따라서 gen은 vec1과 vec2의 같은 인덱스 원소를 곱해서 각각의 결과를 result에 더하는 것 (배열 원소가 0인 경우 skip)

gen:

li \$2, 0 # int gen(int *v)

lw \$13, 0(\$4) # {

li \$12, 22 # int res = 0;

mul \$12, \$12, \$13 # res += 22 * v[0];

add \$2, \$2, \$12 # res += 25 * v[2];

lw \$13, 8(\$4) # return res;

li \$12, 25 # }

mul \$12, \$12, \$13

add \$2, \$2, \$12

jr \$31

#jr (jump reg) : go to \$ra
다시 리턴주소(post)로 돌아감

- 명령어 add와 addi의 차이
 - add => adds the value in two registers
 - addi => adds an immediate value (constant) to the register