System programming 3目出上 32193430 012119 기말과사

1.1 label, opcode, operand

1.2 AF

1.3 gubal directive

1.4 SIMD

1.5 make

1.6 bilktrace

1.17 (SCPV, readelf

1.8 ① CPV에서 메모리에 접근하기 호율적이CF.

① Cache lineal 장 막체서 Cuche 효과가 항상된Ch

1-9 pipleline은 여러 어건 이를 동시에 수행하는 건이다

1.10 전통적으로는 CPU Cachery 더 작고 바운데, 크리면 자신보다 는은 개급을 - Chucke Effect 같은 것이 # 달라지지 않나? 굳이 그렇게 테야 하는 의문이 있지만, 미래는 모르니까 이미 누글가는 만들었을 무도 있다.

2. ebx= 2284 5x8stack Frame 2.1 Func (2024, 2023, 2022, 2021) eax=11/

 $e\alpha = x3$ a=2024, b=111, c=3, d=116, e=40 2021 2022 2023

2.2 text: text section 47

· .lung: 4 bytes

· push : stackoll charger or register byther.

saved esp e-epp -leave! 함수 经正可卫 数 Stack Frame 내에 일는 기 중로

2.3 int: 시스템 로콜, 커널 모드, eaxal 시스템 로콜 번호 달이야 한다 (all), 时气更多,从图本里与,《川堂·叶 部午 社 지정

2024

return add.

System Programming 3世比 기량zxt 32193430 ONH위

248과 %esp 내부의 데이어가 1,1에건1,0,0에겐 0,

3.1 movi %esp, Yoebp : register operand movi 80%ebp), Toebx: memory operand: Buse plus offset addressing

3.20 mov1 8 (10 epp), %ebx

a mov1 (2ebx), a) data dependency -o data hazard.

(1) Ifet Dec bfet Exe (Pes)

2 Thet Dec Dred Exe Res

3.3 instruction reordering, out-of-order execution.

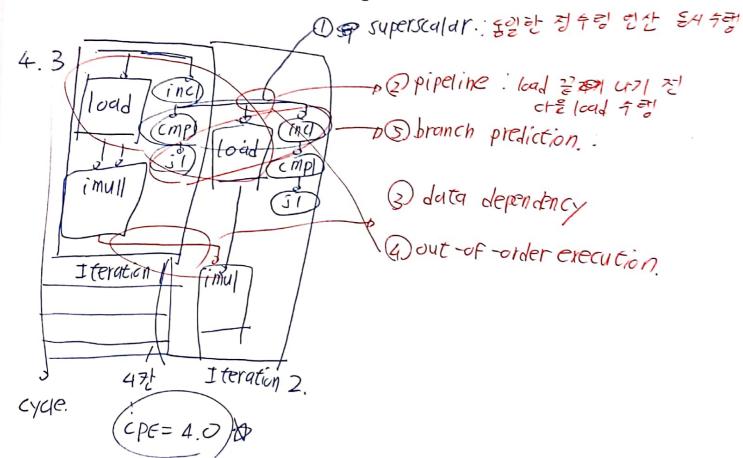
3.5 NVMA: Non-Vaiform Memory Access 의 약자. 아래 프로그램에서 메모리에 집단할 때 시간이 균일하기 않을 수 됐다. 4.1code motion: 반보면 내 불 필요 "한 건은 모1부로 이용하여 성능 하상.

Lap uncolling; 한 반설명에서 인산 여러번 수템라여 CPE 날퀴서

8 Loop splitting: loop word 변수 2개 여상 서서 주크 균셈 성능 8 항상

4.2 combine3()는 register indirect addressing 보고 및 메모리에 접근 하는 데 시간이 걸리지만,

combine 4() = register addressing == register to alzer of tool orz,



4.4 C= 9tb 0 : movl a, %eax add1 b, %eax novl %eax, c

P

03! MOVIS4, 4 10 라나의 명정어로 저김라기 (대중에 마르아. 5.1 Oscarner @ parsing : 34 47 \$3 semantic Analysis

5.2 Ocale scheration: 25 4/4].

5.2 Ocale scheration: 25 4/4].

5.2 Ocale scheration: 25 4/4].

5.4 11 10 01 01 13 D

14 6 14 E

8 b 38

말이 되지라는 부분을 성능 항상 시켜야 한C+!