

Hight Speed Ethernet Switch 에서 COS기반의 Policy

Daemon을 이용한 Dynamic Scheduler에 대한 연구

최정일⁰ 황진옥 민성기

jeongil@korea.ac.kr

고려대학교 컴퓨터 과학기술 대학원

Study of Dynamic Scheduler that use Policy Daemon of COS base in Hight Speed Ethernet Switch

Jeong-il Choi⁰ Jin-ok Hwang Sung-gi Min

Dept. of Computer Science and Engineering . Korea Univ.

요 약

유선, 무선을 통하여 초고속 네트워크의 사용이 급격하게 증가됨에 따라 고속의 네트워크 통신 서비스에 대한 요구가 증가 하였으며 차별화된 인터넷 서비스에 대한 요구가 증가함에 따라 IP 기반의 스위치가 등장하게 되었다. 이러한 스위치의 이슈는 IP 포워딩, 고속 스위치 패브릭 등의 문제를 포함하게 된다. 현재까지의 모든 패킷 스위치는 그 내부적으로 HOL 불로킹에 의한 성능 저하의 영향을 최소화하기 위하여 여러 가지 스케줄링 알고리즘을 사용한다. 본 논문에서는 Gigabit 으로 동작하는 패킷 스위치 중에서 Strict Priority 알고리즘, Round Robin 알고리즘을 분석하고 각각의 스케줄러가 COS 기반과 어떤 관계가 있으며, 더불어 COS 기반에 따라, 스케줄러를 동적으로 변경하여 기존의 Static 하게 정책적으로 사용되던Algorithm 과의 차별성을 두어 동적 스케줄러의 선택에 의한 Packet 처리 성능향상을 보이도록 한다.

하는 요새의 Network에 부합하기 힘들게 된다.

이러한 상태에 대하여 Dynamic하게 Scheduler를 변동 시킬 수 있는 Policy Daemon을 두어 packet을 분석하고 이것에 기반을 두어 Scheduler를 동적으로 세팅하게 하여 효율적인 네트워크 구성을 할 수 있음을 분석해 보았다.

1. 서 론

최근 네트워크에 연결한 사용자 수의 폭발적인 증가와 이 사용자들이 이용하는 멀티미디어 트래픽의 양이 기하급수적으로 증가함에 따라 초고속 packet을 처리해야 하는 Router가 필요하게 되며, 이를 위해 고속 패킷 포워딩 기술 및 고속 패킷 스위칭을 위한 기술이 필요하게 되었다. 이러한 초고속 기술에 대해 보통의 Switch의 경우 서로 다른 입력 단에 존재하는 여러 개의 셀들이 같은 목적지로 향하는 경우가 발생하게 되며 셀의 손실을 피하기 위하여 각각의 셀들을 저장하기 위한 큐잉을 필요로하게 되었다.

이러한 큐잉 중 입력큐잉은 HOL(Head of Line) 충돌 현상에 의한 Output 저하의 단점이 있게 되는데, 이러한 저하를 막고자 여러 가지 큐잉이 하드웨어적인 관점으로 고려되어 설계되어진다[1][2].

특히 Ethernet Switch 일 경우엔, 이러한 HOL이 발생했을 경우 Ethernet packet의 COS field를 이용하여 packet의 우선순위를 정하게 되는 경우가 보통이다. 여러 가지 H/W 적인 Scheduler는 보통의 경우 Strict, Round Robin, Weighted Fair, 등의 Scheduler가 있지만, 정책적인 결정은 보통 Router나 Switch가 운영자에 의해 세팅되어 어질 때 고정된다. 이렇게 고정된 값은 Dynamic하게 변동

2. 관련 연구

최근의 Ethernet 기반 스위치 및 라우터들은 VLAN 기능을 기본적으로 내장하고 있다. 이 VLAN 기능 중에 일부가 COS라 불리는 Class of Service 또는 Quality of Service 기능이라 할 수 있다 [3].

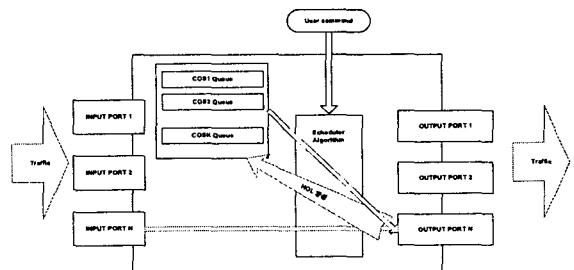


그림 1 HOL 발생 후 Scheduling 적용

이러한 기능들로 인하여 스위치들은 1에서 8까지의 CoS

queue 들을 내장하게 된다. 이러한 Queue 들은 각각의 traffic에 대하여 스위치 장비들에 기본적으로 세팅된 scheduling algorithm을 수행하도록 되어있다. 기본적으로 많이 쓰이는 알고리즘은 Strict priority based queuing, Round Robin queuing, Weighted Fair Queuing Combination Queuing이라 할 수 있다[4].

Strict priority based queuing은 처리되어야 하는 packet은 그들의 priority에 기반을 두어 고정되어 처리된다. Higher priority packet의 경우 항상 lower priority packet 전에 처리되도록 되는 알고리즘이다. Round Robin queuing은 각각의 priority가 같은 weight로 설정되어 사용되는 알고리즘으로 모든 Queue는 동일한 우선순위를 갖게 된다. Weighted Fair Queuing은 각각의 Queue에 대해 운용자의 설정에 따라 Program되어지며 그 값에 따라 scheduling 되어진다. 물론 이때 실제 packet이 Starvation 모드에 빠지지 않도록 운용자의 조정이 필요하게 된다. Combination Queuing은 위의 3가지 Queuing을 적절히 조정하여 쓸 수 있는 모드를 말한다. 특정 Queue는 high priority로 정하며 특정 Queue는 Round Robin 모드로 정하여 사용하도록 하는 방법이다[5].

이와 같은 알고리즘은 [그림1]에서와 같이 HOL이 발생하고 나면 각각의 Scheduling에 의해 packet processing이 진행된다.

3. 알고리즘 소개

기존의 방식은 위와 같은 알고리즘을 사용했을 경우 일반 운용자가 설정된 값으로 그 스위치가 동작하도록 되어있다.

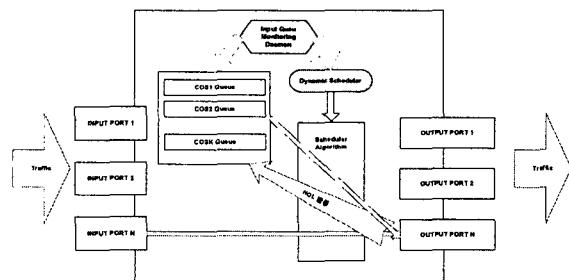


그림 2 HOL 발생 후 적용되는 Policy Daemon

서론에서 언급한 것처럼 인터넷 packet이 점점 고속화되고 다양화 되어가는 이러한 구조에서 위와 같은 static한 구조는 그 성능 면에 있어서 효율이 높지 않음을 알 수 있게 된다. 본 알고리즘은 실제로 들어오는 packet의 양이 많

이 발생하여 HOL이 발생할 경우 Scheduling의 처리를 Dynamic하게 변동하도록 하는 Policy Daemon을 구현한다[그림2].

Policy Daemon 알고리즘에서 Policy Daemon은 실제 packet과 HOL의 여부를 검사하여 Dynamic하게 스케줄링을 변경하도록 한다. Daemon에는 Scheduler를 미리 세팅하도록 하여 발생 가능한 정책을 위해 packet 검사를 위한 Threshold를 세팅하도록 한다. 모든 packet에 적용될 수 있는 default scheduler를 세팅하고, 이것을 Scheduler A라 하고 해당 Scheduler가 동작할 수 있는 Threshold 역시 세팅하도록 한다. 이와 동일한 방법으로 Scheduler B와 Threshold 값을 세팅하도록 한다. Daemon은 해당 스위치로 처리되는 각각의 packet을 분석도록 하여 일정 시간 분석이 되면 그 분석치와 함께 순실크루를 계산하여 Scheduler 변경여부를 판단하게 된다.

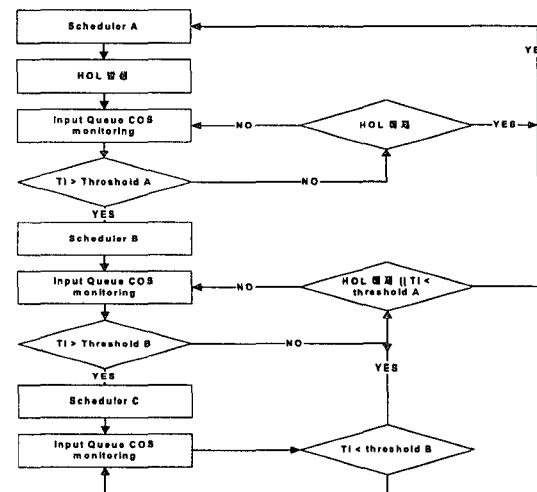


그림 3 Policy Daemon 알고리즘

처리율과 순실크루는 입력된 packet의 수와 설정된 COS Value, 그리고 Scheduler와의 관계에서 알아낼 수 있다. 이 Daemon의 특정한 포트에서의 COS j의 packet 처리율은 각각의 Queue에 해당되는 Packet의 수를 Pj라 할 때 다음과 같이 계산 할 수 있다.

$$P_0 + P_1 + P_2 + P_3 + P_4 + P_5 + P_6 + P_7 = \sum P_i \quad (1)$$

$$P_j / \sum P_i = \quad (2)$$

더불어 입력이 uniform하다고 가정하여 각각의 해당 큐에 대한 입력률을 1로 하여 계산한다면

$$l_0 + l_1 + l_2 + l_3 + l_4 + l_5 + l_6 + l_7 = \sum l_i \quad (3)$$

$$l_j / \sum l_i \quad (4)$$

위와 같은 식에 따라서 모든 Packet의 처리는 l_j 의 변화

에 따라 처리율이 불변인 위의 (1) 식으로 인해 그 packet의 손실이 발생 한다.

일반적인 HOL이 발생하여 input 단의 처리율이 100%를 보장하지 못하고 단지 N%의 처리율을 보이면 (100-N)%의 packet 손실률을 보인다고 할 수 있게 된다.

이때 전체적으로 그 관계를 알아보면 입력 율 $\frac{I_j}{\sum I_i}$ 에 대하여 처리율을 P_j/P_i 으로 나타낼 수 있게 되며, 이러한 수치를 통하여 현재 들어오는 packet의 입력량과 해당 Cos queue의 packet 처리율을 계산하여 손실률을 최소화 시키도록 Daemon Program은 구성된다. 처음 세팅된 Scheduler와 Threshold 값을 비교하여 해당 Threshold 값을 넘으면 다음 Scheduler가 적용되도록 되며, 그 다음의 Scheduler와 Threshold 값을 비교하여 다음 Scheduler를 적용하도록 한다.

4. 성능 평가

본 논문에서 제시한 알고리즘의 성능을 분석하기 위해서 기존의 고정된 Scheduler를 사용했을 경우의 packet 처리율과 Dynamic하게 Scheduler를 변경하여 사용 했을 경우의 packet 처리율을 비교해 보았다.

Packet 처리의 input은 packet generator인 Smatbit 6000B를 이용하였으며 output은 packet 분석 룰인 AX4000를 이용하였다. Main Switch chipset은 Broadcom사의 BCM5690을 이용하였다.

성능 평가시의 제약 조건은 아래와 같다.

- 1) 모든 입력과 출력 단의 링크형성은 동일하다.
- 2) input의 packet은 COS value에 의존하여 정하였다.
- 3) Scheduling과 HOL을 적용하기 위하여 bandwidth 이상의 Packet을 generation한다.
- 4) static한 결과가 worst인 경우를 가정하여 두 개 Queue의 Packet Flow를 만들었으며, 시험장비의 사용을 위해 packet injection은 두 포트에서만 generation 한다.

	input	weight	output	손실률
RoundRobin	90%		45%	45%
	10%		5%	5%
Weight	90%	1	40%	60%
	10%	9	10%	0%
Strict	90%		40%	60%
	10%		10%	0%

표 1 고정된 Scheduling Output

이와 같은 조건하의 시뮬레이션 결과는 static scheduler가 worst인 packet의 경우를 감지하지 못한 경우 input packet의 약 60%를 discard시키는 결과를 가져온다.

이와 동일한 조건 하에서 packet monitoring을 실시하여 들어오는 Ethernet packet의 COS value가 worst인 경우 COS value를 재조정하도록 하였을 경우 60%보다 낮은 결과를 가져옴을 확인 할 수 있었다.

Threshold		weight	output	손실률
55%	strict	90%	50%	40%
		10%	0%	10%
60%	weight	90%	9	49%
		10%	1	1%

표 2 Dynamic Scheduling Output

이때 Dynamic Scheduler Daemon은 최적의 알고리즘인 Strict 또는 Weighted Fair Queuing을 선택하여 Static하게 고정되어있던 Scheduler를 변경하여 그 효율을 높이게 하였다.

5. 결 론

위의 시험 결과 특정 COS의 input packet 양이 특정 시간 이상 반복될 경우 Scheduler를 Dynamic하게 변경하도록 함으로써 Static하게 Scheduler를 설정했을 때 보다 효율적인 Scheduler가 선택되어지고, 더불어 Dynamic scheduler 선택이 변화되는 network망에 있어서 효율적임을 보일 수 있었다. Daemon의 성능을 위해 항후 Daemon의 packet 분석 방법, 적절한 Threshold값을 찾는 방법 등의 연구가 계속되어야 한다.

6. 참고 문헌

- [1] J.G.Jim" Dai "The throughput of data switches with and without speed up"
- [2] T.Anderson, S.Owicki, J.Saxe, and C.Thacker "High Speed Switch Scheduling for Local Area Networks,"
- [3] IEEE 802.1q Standards for local and metropolitan area networks: Virtual bridged local area networks. ACM Trans. Comput. Syst. pp.319-52, Nov. 1993.
- [4] 변성혁, 이형호 "차세대 IP 스위치 및 라우터 기술"
- [5] "StrataXGS Theory of operations" BCM5690 Datasheet Broadcom
- [6] 정해영, 진재호, 이홍재, 최진규 "고속 패킷 스위치 스케줄링 알고리즘에 관한 연구" 한남대학교,
- [7] 김충현, 손유익 "HOL 블로킹을 위한 그룹형 입력버퍼 ATM 스위치"