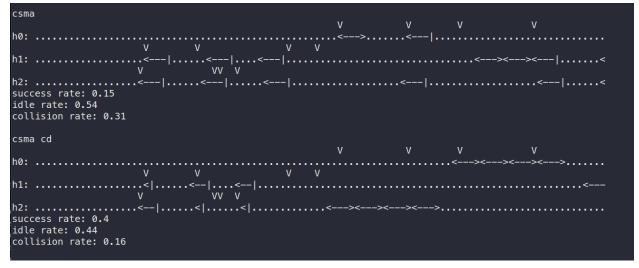
NSCAP HW3 Report

109550073 陳宥安

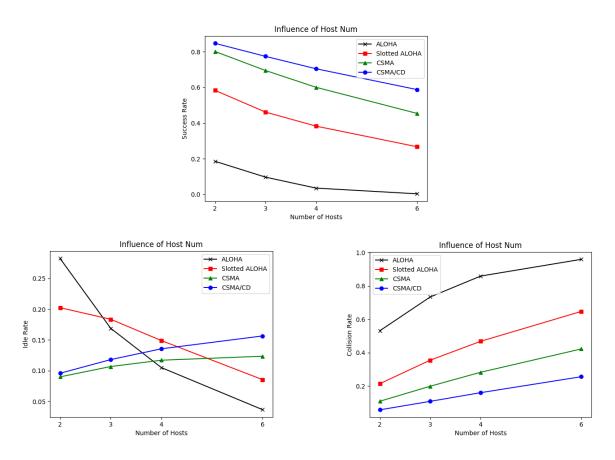
1. Code Test

Setting(host_num=3, total_time=100, packet_num=4, max_colision_wait_time=20, p_resend=0.3, packet_size=3, link_delay=1, seed=109550073)



2. Questions

2.1. Setting(host_num=h, packet_num=p, max_colision_wait_time=20, p_resend=0.3) for h,p in zip(host_num_list, packet_num_list)



2.2. max_colision_wait_time = ? * c (Hint: Two parameters) p_resend = ? / c (Hint: One parameter)

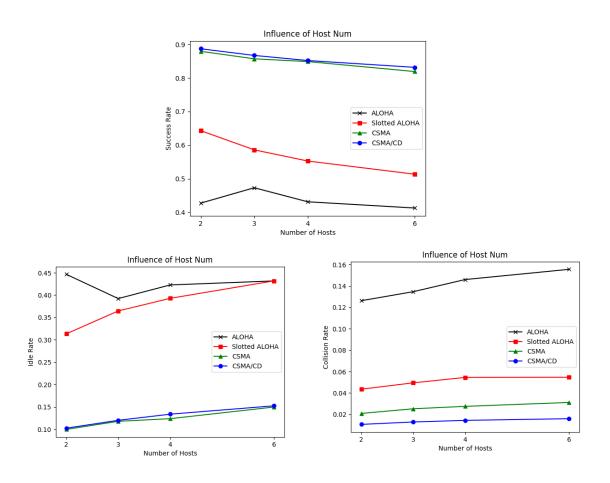
```
if max_colision_wait_time is None:
    self.max_colision_wait_time = host_num * self.packet_time * coefficient# your answer
else:
    self.max_colision_wait_time = max_colision_wait_time
if p_resend is None:
    self.p_resend = (1 / (host_num * coefficient))# your answer
else:
    self.p_resend = p_resend
```

max_colision_wait_time = host_num * self.packet_time * coefficient 第一個參數會選擇host_num主要是因為Collision跟host的數量一定有關西, 因為host越多的情況下,等於越多人在固定大小的頻寬下試著送packet,越 容易碰撞,所以collision time要長一點才會減低碰撞機率。第二個參數是 packet_time,因為packet_time越大的話代表一個packet要完整傳送的時間 就會越長,等於在固定大小的頻寬下嘗試送越長的packet,那當然越容易碰 撞,所以collision time要長才可以避免碰撞。

p_resend = 1/(host_num * coefficient)

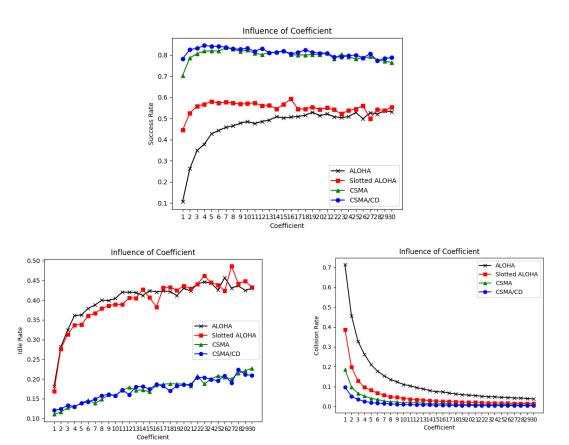
會選擇host_num跟第一題很像,是因為 host越多的情況下,等於越多人在固定大小的頻寬下試著送packet,越容易碰撞,所以p_resend應該要小一點才可以減少碰撞機率。

2.3. Setting(host_num=h, packet_num=p, coefficient=1) for h,p in zip(host_num_list, packet_num_list)



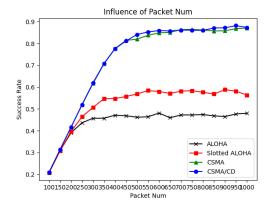
這個問題是Q1的重作板,所以基本上趨勢跟Q1很像,而protocol中值得一說的是slotted aloha的p_resend在納入hostnum作為計算參數後,slotted aloha要馬拿頻寬去成功送packet要馬保持idle(idle rate的上升趨勢則是因為上升的p_resend)而避免了collision造成額外浪費的時間,aloha也因為新公式得到較高的max_colision_wait_time而降低了collision,提高了success,idle也趨於更平緩。總體來說,success rate相較於Q1來說更平穩且平均更高了,collision rate則更平穩且平均更低,這樣表現了我們Q2得出的公式有隨著條件的不同而有最大化success rate/最小化collision rate,且讓每個protocol在不同hostnum的情況下表現更平均。

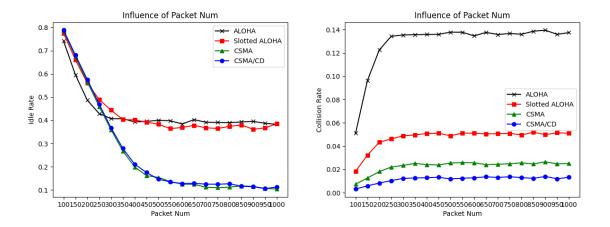
2.4. Setting(coefficient=c) for c in range(start=1, stop=31, step=1)



這部份可以看出隨著coefficient的增加, success rate增加, idle rate增加, collision rate降低, 而success_rate/collision rate增加/減少到最後都趨於平穩, 推測是雖然透過增加coefficient來拉長max_collision_wait_time和降低p_resend以降低碰撞的風險, 但因為每個protocol都有他們的極限在(畢竟拉長max_collision_time/拉低p_resend也可能讓channel處於idle, 這解釋了idle_rate穩定增加的原因, 且網路資源固定), 所以最後才會趨於定值。

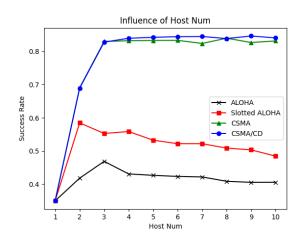
2.5. Setting(packet_num=p) for p in range(start=100, stop=1050, step=50)

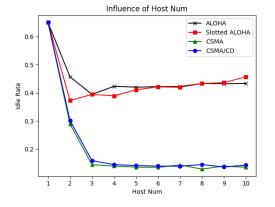


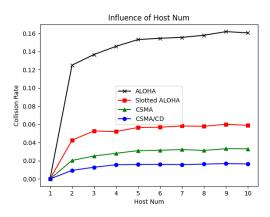


這部份可以看出隨著packet_num增加, success rate和collision rate都增加並趨於定值, idle rate則是降低並趨於定值, 這樣是因為隨著packet_num增加, 這些封包慢慢塞滿原本處於idle的時間段, 而另一方面, 隨著塞的packet越多, collision的機會也會越大, 因此success rate和collision rate增加, idle rate降低, 而最後者都趨於定值是由於各個protocol都有其極限(在固定的網路資源下), 不可能無止境的上升/下降。

2.6. Setting(host_num=h) for h in range(start=1, stop=11, step=1)

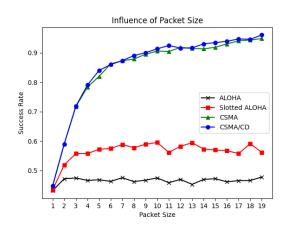


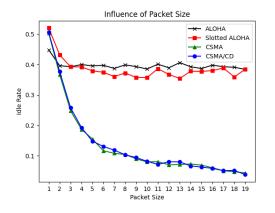


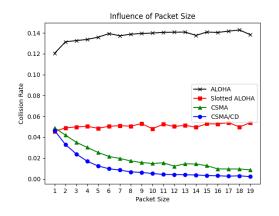


這部份可以看出隨著host_num增加, success rate和collision rate都增加並趨於定值, idle rate則是降低並趨於定值, 與第五題非常類似, 一開始頻寬沒有充分被利用而幾乎都呈現idle, 直到隨著host_num增加, 這些多的host送的packet開始利用那些idle的時間來送packet, 且配合上我們計算max_colision_wait_time和p_resend的公式, 各個protocol合理安排了送packet的時機, 讓success_rate上升且idle rate下降, 而host增加也會讓collision的機會變大(送packet的人變多), 因此collision rate上升, 而趨於定值的原因是各個protocol都有其極限(在固定的網路資源下), 不可能無止境的上升/下降。

2.7. Setting(packet_size=p) for p in range(start=1, stop=20, step=1)



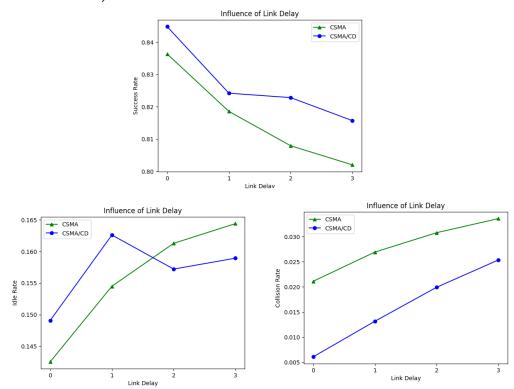




這部份可以看出當packet_size增加時,整體來看success rate上升, idle rate 和collision rate下降,其實這題跟前兩題很像,但是collision的趨勢不同,我認為原因是首先aloha系列的機制是想送就送,因此就算packet_size增加,會 collision的封包就是會collision,因此collision的趨勢很平(甚至有點上升的感覺),而csma系列的機制會先檢查channel的狀況, host在嘗試傳輸自己的

封包之前, 有更多時間來感知channel是否繁忙, 且我們 max_colision_wati_time的定義與packet size成正比, host們不太可能同時 傳輸。, 因此collision rate下降, 而趨於定值的原因同樣是因為各個protocol 都有其極限(在固定的網路資源下), 不可能無止境的上升/下降。

2.8. Setting(link_delay=l, packet_siz=p) for l,p in zip(link_delay_list, packet_size_list)



這個部份可以看出當link_delay增加, success_rate下降, idle_rate和collision rate 上升, 我推測原因是因為越長的link_delay意味著host有更高的機會不知道channel是被佔用的, 而導致packet可以送出, 卻以collision收場的狀況, 因此success rate下降, collision rate上升, 而idle rate上升的原因是每個host需要等更久才知道channel沒被佔用, 而保留了很多channel屬於idle的時間, 因此idle rate上升。