☐ Résumé – Internetworking Networks					
□□ Cours de Sciences du Numérique (Jakllari)					
 □ 1. L'idée d'internetworking Origine: Robert Kahn (1972) Construire un réseau d'interconnexion à partir de multiples réseaux indépendants. □ 4 règles fondamentales (Kahn & Cerf) 1. Chaque réseau reste autonome (aucun changement interne requis). 2. Communication best-effort. 3. Utiliser des "boîtes noires" (black boxes) pour l'interconnexion. 4. Aucun contrôle opérationnel global. 					
☐ 2. Les boîtes noires ("Black Boxes") eeeeh les boites noires					
Boîte noireCouche OSI impliquéeRôleRépéteurPhysiqueRégénère le signalBridgeLiaisonTransfère trames entre réseauxRouteurRéseauAcheminement inter-réseauxPasserelleCouche applicative ou toutesTraduction protocolaire					
☐ 3. Internetworking avec des répéteurs					
• Répéteur = amplificateur de signal physique					
• Avantages:					
 Simple Hétérogénéité possible au niveau physique Grosse bite (comme Flo) Limites majeures : 					
 Pas d'intelligence → collisions possibles Problèmes de scalabilité (pas de contrôle de trafic) Incapacité à gérer des milliards de nœuds 					
☐ 4. Internetworking avec des ponts (Bridges)					
☐ Architecture d'un bridge					
 MAC Relay Entity: Forwarding: transmission vers le bon port Learning: apprentissage des adresses source 					

(• Filtering: blocage des ports inutiles						
	onnées de filtrage (la l'association MAC	•					
□ Appren	tissage						
 Le bridge écoute toutes les trames. Il enregistre la source dans la FDB. Il consulte la FDB pour acheminer les futures trames. 							
	g Tree Protocol (S	STP Théo ar	r ê te de dormir par terre)			
© Sélec	eche les boucles dans tion d'un root bridg ue les ports non essen	ge	-				
Terme	F	onction					
BPDU	BPDU Messages STP échangés						
_	Root port Port vers le pont racine						
	Port désigné pour at	temare un seg	gment donne				
F RSTP (F	•						
	ction du temps de co	nvergence à q	juelques secondes				
	duction de :						
	Ports EdgeLiens point-à-point						
☐ 5. Rot	utage source (Source R	outing Bridges)				
O L'hôt	te source détermine	la route					
• Route écrite dans l'en-tête du paquet (RI - Routing Info)							
• Utilise un "explorer packet" pour découvrir les chemins disponibles							
☐ Exemple d'en-tête source routed :							
ini CopierModifi RI = [LAN1-B	er 1, LAN2-B2, LAN3-B3,]					
Type de pa	quet source routing	Desc	cription				
Specifically Routed Route précise incluse							
All Paths Explorer Explore tous les chemins							
Spanning T	ree Explorer	Suit uniquem	nent l'arbre STP				
□ 6. Bri	dges vs Route	eurs					
Critèr	re Bi	ridge	Routeur				
Couche OSI	Liaison (2)		Réseau (3)				

Critère	Bridge	Routeur
Table	Table MAC	Table de routage (IP)
Scalabilité	Limitée (par boucles, taille)	Très bonne
Séparation réseaux	Non	Oui
Filtrage / QoS	Basique	Avancé (ACL, QoS)
Adapté au WAN?	X	$ \checkmark $

☐ 7. Questions-clés du cours

- Peut-on connecter des milliards de nœuds avec des répéteurs ? X → Non, pas scalable.

- ◆ Peut-on remplacer les routeurs par des bridges ? X→ Non, pas adapté à l'échelle d'Internet.

☐ Conclusion

- **©** L'interconnexion repose sur des équipements spécifiques à chaque couche :

 - **©** Bridges → niveau liaison
- **©** Les bridges sont efficaces localement (LAN), mais insuffisants pour un Internet mondial.
- **©** Routeurs et protocoles de routage (ex : OSPF, BGP) permettent une interconnexion globale, scalable et efficace.