Câu hỏi	Nhóm	Trá lời													
		3 Con chẳng chéo và cấu trúc con tối ưu													
Đa số bài toán DP có thể chia làm mấy dại		9 Bottom-up and top-down													
		13 bài toán tối ưu và bài toán tổ hợp													
Optimal structure của bài toán 1		5 Để tim LIS cho một máng đã cho, chúng ta cần trá về max (L (i)) trong đó 0 <i <n.="" con="" của="" dài="" dây="" dần="" hình="" kết="" mặt="" nhất="" th="" thúc<="" thức,="" tăng="" về="" độ=""><th>ại chỉ mục i, sẽ lớn hơn 1 độ dài tối đa của tắt cả các dãy</th><th>con tăng dần dài nhất</th><th>ết thúc tại các chỉ số trước i, trong e</th><th>dó arr [j] <arr (j<="" [i]="" th=""><th><i). chú<="" như="" th="" vậy,=""><th>ng ta thấy bài toái</th><th>LIS thỏa mặn thu</th><th>ộc tính cấu trúc c</th><th>con tối ưu vì bài to</th><th>ián chính có thể đư</th><th>rọc giải quyết bả</th><th>ing cách sử dụng</th><th>các giải pháp cho các bài toán con.</th></i).></th></arr></th></i>	ại chỉ mục i, sẽ lớn hơn 1 độ dài tối đa của tắt cả các dãy	con tăng dần dài nhất	ết thúc tại các chỉ số trước i, trong e	dó arr [j] <arr (j<="" [i]="" th=""><th><i). chú<="" như="" th="" vậy,=""><th>ng ta thấy bài toái</th><th>LIS thỏa mặn thu</th><th>ộc tính cấu trúc c</th><th>con tối ưu vì bài to</th><th>ián chính có thể đư</th><th>rọc giải quyết bả</th><th>ing cách sử dụng</th><th>các giải pháp cho các bài toán con.</th></i).></th></arr>	<i). chú<="" như="" th="" vậy,=""><th>ng ta thấy bài toái</th><th>LIS thỏa mặn thu</th><th>ộc tính cấu trúc c</th><th>con tối ưu vì bài to</th><th>ián chính có thể đư</th><th>rọc giải quyết bả</th><th>ing cách sử dụng</th><th>các giải pháp cho các bài toán con.</th></i).>	ng ta thấy bài toái	LIS thỏa mặn thu	ộc tính cấu trúc c	con tối ưu vì bài to	ián chính có thể đư	rọc giải quyết bả	ing cách sử dụng	các giải pháp cho các bài toán con.
		9 Go; lart(0n-1) là màning bann đầu. L(, (i) là độ dái của đây con tăng đơn điệu dài nhất khi xét từ phần htử 0 đến phần htử 0 đến phần htử i, LIS là màng chứa đây con tăng với art([i là phần htử cuố cùng. Từ đó, ta có cách tính L(i) i khi o < j < i và art([i là phần htừ art([i là phần ht] http://www.]) art([i la phần htừ art([i là phần ht] http://www.]) art([i là phần htt] http://www.]) art([i là phần http://www.]) art([i la phần http://www.]) art([i l													
Phân tích bài toán 1		1 L(3) = 1+max(L(1),L(2))													
		9 Sửa L(1),L(2) thành L(0),L(1),L(2)													
		12 L(1) = 1 + MAX(L(0))													
		14 L(0) = 1													
Bottom-up là gi		13 có bài toán con cơ sở và từ đó giải các bài toán lớn hơn													
Coin change															
optimal struture của bài toán ?		1 Tháo luận các trưởng hợp của bài toán coin change													
		1 C({1, 2, 3}, 1), C({1, 2, 3}, 4)													
		1 C({1}, 0) và lí do 0 xuất hiện													
uru nhuoc diem		13 liết kiệm thời gian. độ phức tạp thấp													
		12 CT chay nhanh, tối ưu hóa cao													
		5 bài toán lớn chia thành bài toán con, k giới hạn được chia bao nhiều nên số lượng bài toán con có thể rất lớn													