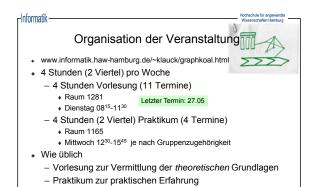
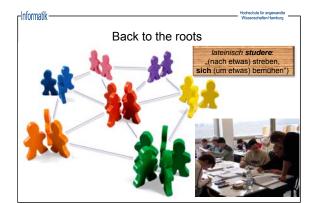


Informatik —		Hochschule für angewandte Wissenschaften Hamburg				
Arbeitsaufwand						
 Laut Modulhandbuch 	für das Se	emester (16 Wochen):				
Vorlesung:Praktika:Eigenstudium:	42h 16h 126h					
, ,	• ,	Semester (15 Wochen):				
– Vorlesung/Woche:		3h (11 Termine)				
Praktika/3Wochen:		3h (4 Termine)				
 Eigenstudium/Wo 	che:	6,3h (15 Termine)				
Hier 1h ≡ 60 Minuten, Im M	lodulhandbuch	n 1h ≡ 45 Minuten				







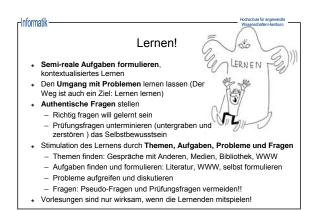
Vorlesung? Lernen? Lernen ist ein aktiver und konstruktiver Prozess Lernen als individueller und sozialer Prozess Individuelität: Entwicklungsstand, Herausforderung, Interesse, Begeisterung Sozialität: Aufgaben, Probleme, sozialer Vergleich, Vorbild Intrinsische Lernmotivation: Lernmotivation ergibt sich aus den eigenen (vagen) Lebenswünschen und den Herausforderungen der Umwelt Individualität des Lernenden anerkennen Vorhandene Lernfreude nutzen Der eigenen Lernmotivation eine Chance geben Selbstkontrolle: Eigene Lemziele, Wochenpläne, Lerntagebücher etc.

Selbstgesteuertes Lernen hat einen langfristigen und flexibel nutzbaren

Freiheit und Eigenverantwortung kann man nicht befehlen
 Mit Noten kann man nicht wirklich Lernen "motivieren"

Wie geht das?

1. Informieren explorieren z.B. Artikel lesen z.B. Arbeitsschritte festlegen z.B. Arbeitsschritte festlegen z.B. Kriterien prüfen z.B. Kriterien prüfen z.B. Kriterien prüfen z.B. erste Aufgaben bearbeiten z.B. erste Aufgaben bearbeiten z.B. erste Aufgaben bearbeiten z.B. testen und besprechen z.B. testen z.B



Machst du es richtig? (Geschlossene Aufgabe: Wie viel ist 49 * 51? Defizitperspektive) oder Wie machst du es? (Offene Aufgabe: Wie rechnest du 49 * 51? Entwicklungsperspektive) Was will man erfahren, wenn eine Aufgabe gestellt wird?

Praktikum / PVL

Gruppenaufteilung: 2 Studierende in einem Team (Meldung bis zum 21.03.14!)

PVL-Bedingungen

Baut stark auf vorbereitende Arbeit auf!

Empfehlung: vor dem Praktikumstermin: Ziele festlegen, Arbeitsplan erstellen etc.; das Praktikum als Präsentation/Anwendung nutzen

Details siehe Aufgabenstellungen!

Bis Sonntag Abend vor dem Praktikumstermin: erste Skizze zusenden.

Während des Praktikumstermins: Befragung (ca. 15 min pro Team)

Während des Praktikumstermins: Disputation mit anderen Teams, dazu möglichst konkurrierende / unterschiedliche Ansätze der einzelnen Teams.

Die Frage ist nicht ob die Anforderungen erfüllt sind, sondern wiel

Am gleichen Tag bis 19⁹⁰ Uhr: Abgabe der geforderten Unterlagen (digital!)

Anwesenheitspflicht (gesamte Praktikumszeit!)
 Erfolgreiche Bearbeitung aller Aufgaben

Einhaltung aller Termine

Praktikumsaufgaben

Erfolgreiche Bearbeitung aller Aufgaben:

• Ausführliche Dokumentation des Codes und rechtzeitige Abgabe (als *.zip < 1MB):

- Eine korrekte Implementierung, die der formalen Beschreibung entspricht (keine Warnings/Errors beim Start)

- Kommentierung der zentralen Eigenschaften/Ereignisse etc. im Code

- Ausführliche Beschreibung zum Start der Software (ausführbare Datei

Anwesenheitspflicht (180 Minuten bzw. 3 Zeitstunden)
 Erfolgreiche Besprechung der Aufgabe

• Weitere Details: siehe jeweilige Aufgabenstellung

ist mitzuliefern), ggf. zur Architektur

Informatik Hochschule für angewandte Wissenschaften Hamburg	1
Praktikumsaufgaben	
Programmiersprache Erlang/OTP	
Themenschwerpunkte siehe Aufgabenstellung	
Teams (je zwei) verantwortlich für den gesamten Code der Aufgabe: Architektur und Programmcode müssen gut (frei)	
erklärbar sein	
Alle Lösungen aller Aufgaben müssen als eine Lösung gleichzeitig laufen können	_
Übernahme von Code Dritter: Ist maximal bei einer Aufgabe mit entsprechender Begründung (siehe Dokumentationskopf) zulässig.	
17	
"	
Informatik Hochschule für angewandte Wissenschaften Hamburg	
Dokumentationskopf	
Team: <teamnummer>, <namen der="" teammitglieder=""> Details siehe Vorlage</namen></teamnummer>	
Aufgabenaufteilung:	
1. <aufgaben, 1="" die="" für="" ist="" teammitglied="" verantwortlich=""> 2. <aufgaben, 2="" die="" für="" ist="" teammitglied="" verantwortlich=""></aufgaben,></aufgaben,>	
Quellenangaben: <angabe quellen="" von="" wesentlichen="">,<namentliche nennung="" von<br="">Studierenden der HAW, von denen Quellcode übernommen wurde></namentliche></angabe>	
Begründung für Codeübernahme: <wurde ausführlich="" hier="" ist="" quellcode="" zu<br="" übernommen,="">begründen, warum dies gemacht wird, warum diese Quelle ausgewählt wurde und wie der</wurde>	
dadurch verlorene Lerneffekt auf andere Art und Weise sichergestellt wird.> Bearbeitungszeitraum: <datum allen<="" an="" aufgabe="" bearbeitung="" dauer="" der="" th="" und="" von=""><th></th></datum>	
Teammitgliedern> Aktueller Stand: <welche der="" fertig="" fertig,<="" inklusive="" sind="" software="" teile="" tests,="" th="" welche=""><th></th></welche>	
aber noch nicht getestet, welche müssen noch implementiert werden> Skizze: <entwurfsskizze aufgabenstellung.="" den="" gemäß="" nach="" vorgaben=""></entwurfsskizze>	
16	
ie	-
Informatik Hockschule für angewende Wissenschaften Hemburg	
Praktikumsaufgaben	
Vier Aufgaben:	
ADT Graph: Implementierung einer ADT Graph in Erlang/OTP. Diese wird in den nachfolgenden Aufgaben evtl. mit anderen Gruppen ausgetauscht werden!	
Ecken: werden über eine Identität V_ID angeprochen	
Kanten: sind Tupel zweier Ecken: {V_ID1, V_ID2} Attribute: sind Schlüssel/Wert Paare der Form: {Key, Value}	
Graph: besteht aus einer Menge von Ecken und einer Menge von Kanten. Der	
Nullgraph ist der initiale Graph (kein leerer Graph!) Fehler: als allgemeine Fehlermeldung wird nil als Rückgabewert festgelegt.	

Praktikumsaufgaben - new_AlGraph() // post: erzeugt einen initialen Nullgraph // returns: Ein neuer Nullgraph // post: fügt dem Graphen eine neue Ecke mit Identität // NewItem (V_ID) zu. // returns: modifizierter Graph - addVertex(NewItem,Graph) // returns: modifizierter Graph deleteVertex(V_Id,Graph) // post: löscht die Ecke mit ID V_ID aus dem Graphen // und alle zu ihr inzidenten Kanten. // returns: modifizierter Graph addEdgeU(V_ID1, V_ID2,Graph) // post: fügt dem Graphen eine neue ungerichtete Kante // zwischen V_ID1 und V_ID2 zu. // returns: modifizierter Graph addEdgeU(V_ID1, V_ID2,Graph) // post: fügt dem Graphen eine neue gerichtete Kante // returns: modifizierter Graph deleteEdge(V_ID1, V_ID2,Graph) // post: fügt dem Graphen eine neue gerichtete Kante // returns: modifizierter Graph deleteEdge(V_ID1, V_ID2,Graph) // post: löscht die Kante zwischen den beiden gegebenen Ecken: wenn er gerichtet ist, die von V_ID1 nach V_ID2 -Informatik -Praktikumsaufgaben Selektoren: // post: prūft, ob der Gragh ein Nullgraph ist // returns: boolean // post: ermittelt alle zur Ecke V_ID1 inzidenten Kanten // post: ermittelt alle zur Ecke V_ID1 adjazenten Ecken // post: ermittelt alle zur Ecke V_ID1 adjazenten Ecken // returns: Liste von Tupeln (şt/l/u, Ecken-ID) // wobe is zwx. 1 anglib, to diese Ecke source oder // target zu V_ID1 ist oder u für ungerichtet // rosts armittelt alle Ecken des Granben isNil(Graph) getIncident(V_ID1,Graph) getAdjacent(V_ID1,Graph) - getVertexes(Graph) // post: ermittelt alle Ecken des Graphen // returns: Liste der Ecken-IDs // post: ermittelt alle Kanten des Graphen // returns: Liste der Kanten getEdges(Graph)

Hochschule für angewandte Wissenschaften Hamburg

Praktikumsaufgaben

• Selektoren:
- getValE((V_ID1,V_ID2),Attr,Graph) // post: ermittelt den Attributwert von Attr der Kante // (V_ID1,V_ID2)
- // returns: Attributwert, nil im Fehlerfall
- getValV(V_ID1,Attr,Graph) // post: ermittelt den Attributwert von Attr der Kante // // returns: Attributwert, nil im Fehlerfall
- getValV(V_ID1,Attr,Graph) // post: ermittelt den Attributwert von Attr der Ecke V_ID1 // returns: Attributwert, nil im Fehlerfall
- getAttrV(V_ID1,Graph) // post: ermittelt alle Attribute der Ecke V_ID1 // returns: Liste der Attribute
- getAttrE((V_ID1,V_ID2),Graph) // post: ermittelt alle Attribute der Kante (V_ID1,V_ID2) // returns: Liste der Attribute

-Informatik -

Hochschule für angewandte Wissenschaften Hamburg -Informatik -Praktikumsaufgaben wouldour: - setValE({V_ID1,V_ID2},Attr,Val,Graph) // post: setzt den Attributwert von Attr der Kante // {V_ID1,V_ID2} auf Val, unabhängig davon, ob Attr // bekannt ist oder nicht // returns: modifizierter Graph - setValV(V_ID1,Attr,Val,Graph) // post: setzt den Attributwert von Attr der Ecke V_ID1 auf // Val, unabhängig davon, ob Attr bekannt ist oder nicht // returns: modifizierter Graph // post: importiert aus Datei graph den Graphen. // ist Attr = cost haben Kanten in dieser Datei einen // Attributvert (ggf. Wild der zweite ignoriert!) // Ist Attr = maxis haben die Kanten zwei Attributwerte // Die Namen sind als V_IDs zu verwenden. // returns: importierten Graph importGraph(Datei,Attr) // post: exportiert den Graphen in Datei.graph // returns: true im Erfolgsfall, sonst nil exportGraph(Graph,Datei) -Informatik -Praktikumsaufgaben (2) Optimale Wege: aufbauend auf Aufgabe (1) sind zwei Algorithmen für optimale Wege zu implementieren: Bellman-Ford und Floyd-Warshall, die beide auf den gleichen Graphen arbeiten! Beide Algorithmen sollen zum Vergleich über Möglichkeiten zur Messung der Anzahl der Zugriffe auf den Graphen verfügen. Die Kanten haben das reservierte Attribut cost, um die Kosten dort zu speichern. (3) Flußprobeleme: aufbauend auf Aufgabe (1) sind zwei Algorithmen für Flußprobleme) Flulsprobeteme: autrauend auf Aufgabe (1) sind zwei Algorithmen tur Flulsprobleme zu implementieren: Ford und Fulkerson sowie Edmonds und Karp, die beide auf den gleichen Graphen arbeiten! Beide Algorithmen sollen zum Vergleich über Möglichkeiten zur Messung der Anzahl der Zugriffe auf den Graphen verfügen. Die Kanten haben das reservierte Attribut maxis, indem als Tupel die Kapazität (max) und der aktuelle Fluß (is) gehalten werden: {max,is}. (4) Tourenprobleme: aufbauend auf Aufgabe (1) ist jeweils ein Algorithmus für Tourenprobleme zu implementieren: Algorithmus von Hierholzer (Eulertour) und die Methode der Einführung der dichtesten Ecke (Hamiltonkreise). Beide Algorithmuen sollen zum Vergleich über Möglichkeiten zur Messung der Anzahl der Zugriffe auf den Graphen verfügen. Die Kanten haben das reservierte Attribut cost, um die Kosten dort zu speichern. achten Sie: Als Quelle für die Algorithmen haben sich Fachbücher bestens bewährt. Die Verwendung von Wikipedia oder vorhandenem Code führte oft zu nicht lauffähigem Code! -Informatik -Darstellung von Graphen • Graphen sind über Dateien (* . graph) einzulesen. Dabei ist folgendes Format zu verwenden: #<gerichtet | ungerichtet> <Name Eckel>,<Name Ecke2>,<Kantenattribut1>,<Kantenattribut2> Dabei sind die Namen der Ecken als Zeichenketten zu erfassen und die Attribute als ganze Zahlen. Beispiel: Hamburg, Bremen, 123 Hamburg, Berlin, 289 Beispiel: #ungerichtet v1, v2, 123, 456 v3,v4,289,888



_Informatik —

Termin-/Themenplan



27

_Informatik -

ochschule für angewandte Vissenschaften Hamburg

Anforderungen

• Mathematische Grundlagen (MG/MGÜ)

insbesondere den Teil **Grundlagen**, und die Themen **Beweistechniken** und **vollständige Induktion** des Teils Techniken (ggf. unbedingt nacharbeiten!)

Logik und Berechenbarkeit (LB/LBP)

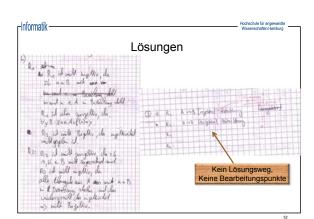
insbesondere induktive Definitionen und Rekursion (ggf. unbedingt nacharbeiten!)



-Informatik -Basis-Literatur C. Klauck, C. Maas: C. Klauck, C. Maas: Graphentheorie und Operations Research für Studierende der Informatik, HAW Hamburg, als *.pdf S.O. Krumke, H. Noltemeier: Graphentheoretische Konzepte und Algorithmen, Teubner, als *.ndf Zum Kauf empfohlen! Teubner, als *.pdf J. Clark, D.A. Holton: *Graphentheorie*, Spektrum, Originalausgabe als *.pdf R. Diestel: *Graphentheorie*, Springer-Verlag, als *.pdf A. Habel: *Graphersetzungssysteme*, Universität Oldenburg, als *.pdf H.J. Kreowski: *Algorithmen auf Graphen*, Universität Bremen, als *.pdf J. Padberg: *Petrinetze*, HAW Hamburg, als *.pdf V. Turau: *Algorithmische Graphentheorie*, Oldenbourg, bei Books.Google L. Volkmann: *Graphen an allen Ecken und Kanten*, RWTH Aachen, als *.pdf

K. Reich: Konstruktivistische Didaktik, Beltz, bei Books.Google

-Informatik -Aufgabenstellung Seien $A := \{m, a, f, i\}$ und $B := \{a, r, k\}$. (a) $R_1 := \{(m,a), (a,a), (f,r), (i,k)\} \qquad R_2 := \{(m,a), (f,a), (a,a), (i,a)\}$ $R_3 := \{(m,a), (a,r), (i,k), (a,a)\} \quad R_4 := \{(m,r), (a,k), (f,a), (f,k)\}$ (b) Geben Sie f
ür die Relationen R_i, die eine Abbildung sind, an, welche der Eigenschaften injektiv, surjektiv und/oder bijektiv sie besitzen bzw. sie nicht besitzen. (Begründung/Lösungsweg nicht vergessen!) Bei dieser Klausur (90 Minuten Lösungszeit) und vorher unbekannter Aufgabe:
für sehr gute Bewertung *minimal*für ausreichende Bewertung *minimal*für sehr gute Bewertung *statistisch*für ausreichende Bewertung *statistisch*3P in 7,6 Minuten Lösungszeit
3P in 5,4 Minuten Lösungszeit
3P in 11,2 Minuten Lösungszeit



					40	
_	n	'n	rn	מר	til	ļ

Hochschule für angewandte Wissenschaften Hamburg

Musterlösung

(b) (3P) R₁ ist nicht injektiv, da m ≠ a, m, a ∈ A ist, jedoch beide auf a ∈ B abgebildet werden, R₁ ist surjektiv, da es zu jedem Element x ∈ B ein Element y ∈ A gibt mit (y, x) ∈ R₁. R₁ ist nicht bijektiv, da es nicht injektiv ist.

aa es nicht injektiv, da alle Elemente aus A auf $a \in B$ abgebildet werden. R_2 ist nicht surjektiv, da es zu den Elementen $r, k \in B$ kein Element $y \in A$ gibt mit $(y,r) \in R_2$ bzw. $(y,k) \in R_2$. R_2 ist nicht bijektiv, da es weder injektiv noch surjektiv ist.

Bei dieser Klausur (90 Minuten Lösungszeit):

für sehr gute Bewertung für ausreichende Bewertung 3P in **7,5 Minuten Lösungszeit** 3P in **15 Minuten Lösungszeit**

33

-Informatik -

Hochschule für angewandte

Aufgabenstellung

Wartegraph (3 Punkte)

Zur Verklemmungsentleckung in verteilten Transaktionssystemen gibt es den Global Deadlock Detector (GDD), der die lokalen Wartegraphen zu einem globalen Wartegraphen zusammensetzt.

- (a) Kann es vorkommen, dass der GDD eine Verklemmung entdeckt, die real nicht existiert ?
- (b) Kann es vorkommen, dass der GDD eine tatsächliche Verklemmung nicht entdeckt?

Begründen Sie jeweils Ihre Antwort.

Bei dieser Klausur (90 Minuten Lösungszeit) und vorher unbekannter Aufgabe: für sehr gute Bewertung minimal für ausreichende Bewertung minimal 3P in 7,6 Minuten Lösungszeit

für sehr gute Bewertung statistisch für ausreichende Bewertung statistisch 3P in 5 Minuten Lösungszeit 3P in 10 Minuten Lösungszeit

34

-Informatik -

Hochschule für angewandte Wissenschaften Hamburg

Lösung

4 1) a) So, wim Mordine rater hole skedicht.

Red contract holen.

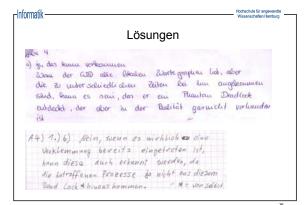
1) Nem, St. GDD stall Sund St. glather

Watersolm in black Mill.

Oberflächliche Antwort ohne konkreteren Bezug zur Aufgabenstellung führt oft

- zu Widersprüchen. Im Beispiel:

 Antwort unter a), das ein falscher Eindruck entsteht, wird durch hohen iterativen Rechenaufwand begründet, was in dem Sinne zu keinem klaren Bild führt.
- führt.
 Antwort unter b), das kein falscher Eindruck entsteht, wird durch ein klares Bild begründet, was in dem Sinne keine falschen Eindrücke zulassen würde.



- Informatik Hochschule für angewer
Wissenschaften Hambu

Musterlösung

(a) Ja, es kann passieren. Wegen der Verzögerungen der Nachrichten kann der Wartegraph im GDD der aktuelle Situation nicht immer entsprechen, d.h. er kann eine Mischung aus neueren und älteren Daten sein. Eine Transaktion, wegen der eine Verklemmung in dem GDD entdeckt wurde, kann schon abgebrochen sein und trotzdem kann der GDD eine andere Transaktion wegen dieser entdeckten (Phantom-)Verklemmung abbrechen.

Bei Verwendung von Zwei-Phasen-Sperren kann dies nicht passieren. Abhilfe kann auch eine verteilte Ermittlung des Graphen sein, z.B. durch Erfassung eines globalen Systemzustandes.

(b) Nein. Eine Verklemmung kann nicht von alleine verschwinden und wird deshalb nach einer bestimmten Zeit entdeckt.

Bei dieser Klausur (90 Minuten Lösungszeit):

für sehr gute Bewertung für ausreichende Bewertung 3P in 7,1 Minuten Lösungszeit 3P in 14,2 Minuten Lösungszeit

