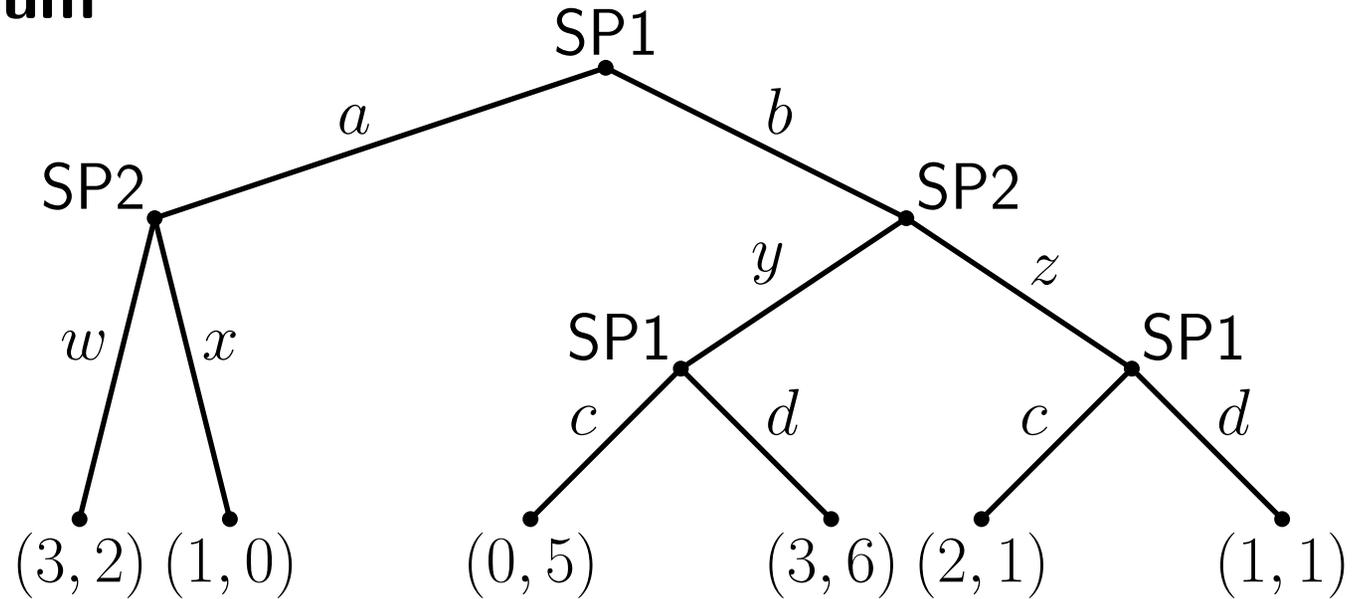


## KAP 11. Dynamische Spiele

- Bisher: alle Spieler ziehen simultan
  - bzw. können Aktionen der Gegenspieler nicht beobachten
- Nun: Dynamische Spiele
  - Spieler können nacheinander ziehen
  - bzw. die Entscheidungen anderer Spieler (teilweise) beobachten
- Erweitert das Analysespektrum erheblich
- Wieder zwei Teile
  - Beschreibung des Spiels (extensive Form)
  - Lösungskonzept(e)

# Ein Spielbaum



- Zuerst wählt SP1 zwischen  $a$  und  $b$
- Wenn SP1  $a$  gewählt hat, wählt SP2 zwischen  $w$  und  $x$  etc.
- Die Aktionsfolge  $(b, y, d)$  ergibt den Nutzen 3 für SP1 und 6 für SP2 etc.

# Bezeichnungen

- Der Punkt an dem ein Spieler wählt heisst (Entscheidungs) Knoten
- Der erste Knoten heisst Anfangsknoten oder Wurzel (root)
- Verbindungen zwischen Knoten heissen Zweige
- Jedem Zweig ist eine Aktion zugeordnet
- Die Knoten am Ende heissen Endknoten
- Jedem Endknoten ist ein Nutzenprofil zugeordnet ...
  - ... das den Nutzen jedes Spielers beschreibt,
  - ... wenn das Spiel an diesem Knoten endet

## **Information**

Ein Spiel, in dem alle SP alle vorherigen Züge beobachten können, heisst

### **Spiel unter vollkommener Information**

Ein Spiel, in dem mindestens ein SP nicht alle vorherigen Züge beobachten kann, heisst

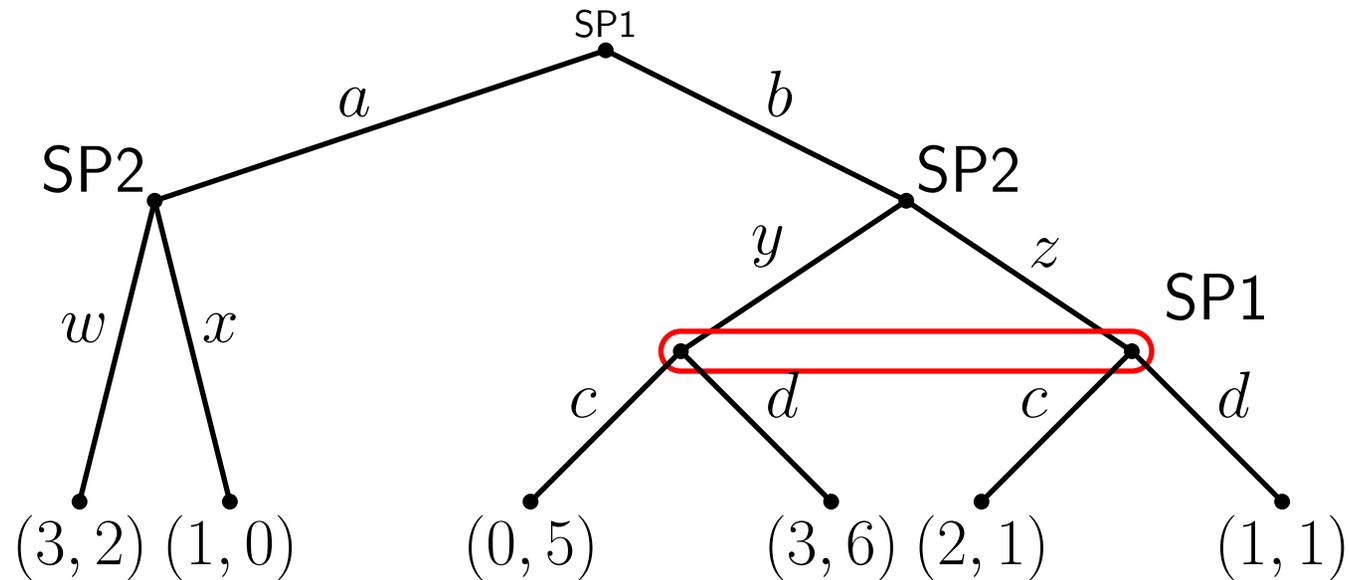
### **Spiel unter unvollkommener Information**

Was ein Spieler beobachten kann, kennzeichnen wir durch

### **Informationsmengen**

Eine Informationsmenge enthält die Knoten, die ein SP NICHT voneinander unterscheiden kann

## Ein Spiel unter UNvollkommener Information

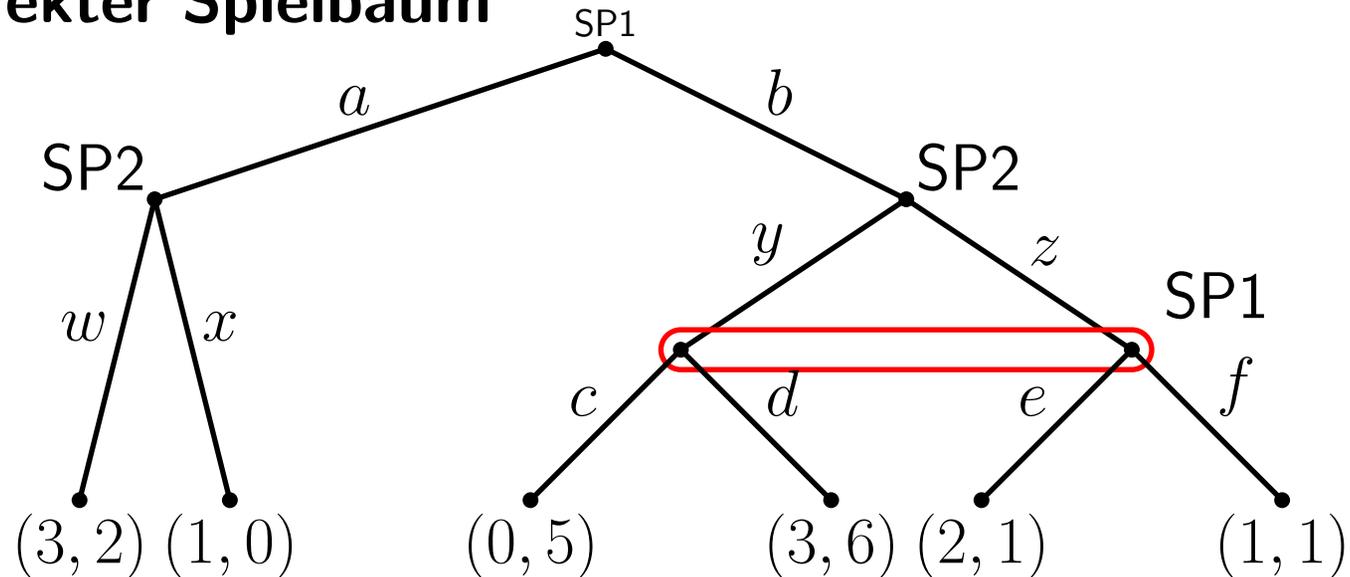


- Die rote Informationsmenge für SP1 enthält zwei Knoten:
  - SP1 kann nicht beobachten, ob SP2  $y$  oder  $z$  gewählt hat
  - d.h. SP1 weiss nicht, an welchem Knoten er sich befindet
- Eine Info-menge wird mit dem zugehörigen SP gekennzeichnet
  - nicht der einzelne Knoten in der Informationsmenge

# Spiele unter vollkommener und unvollkommener Information

- Ein Spiel unter **vollkommener** Information ist also ein Spiel
  - in dem jede Informationsmenge genau einen Knoten enthält
  - das Eingangsbeispiel ist ein Spiel unter vollkommener Information
- Im folgenden nehmen wir an, dass ein Spieler ...
  - ... seine möglichen Aktionen kennt
- Also müssen von jedem Knoten innerhalb einer Informationsmenge ...
  - ... die gleichen Aktionen abzweigen!

## Ein UNkorrekter Spielbaum

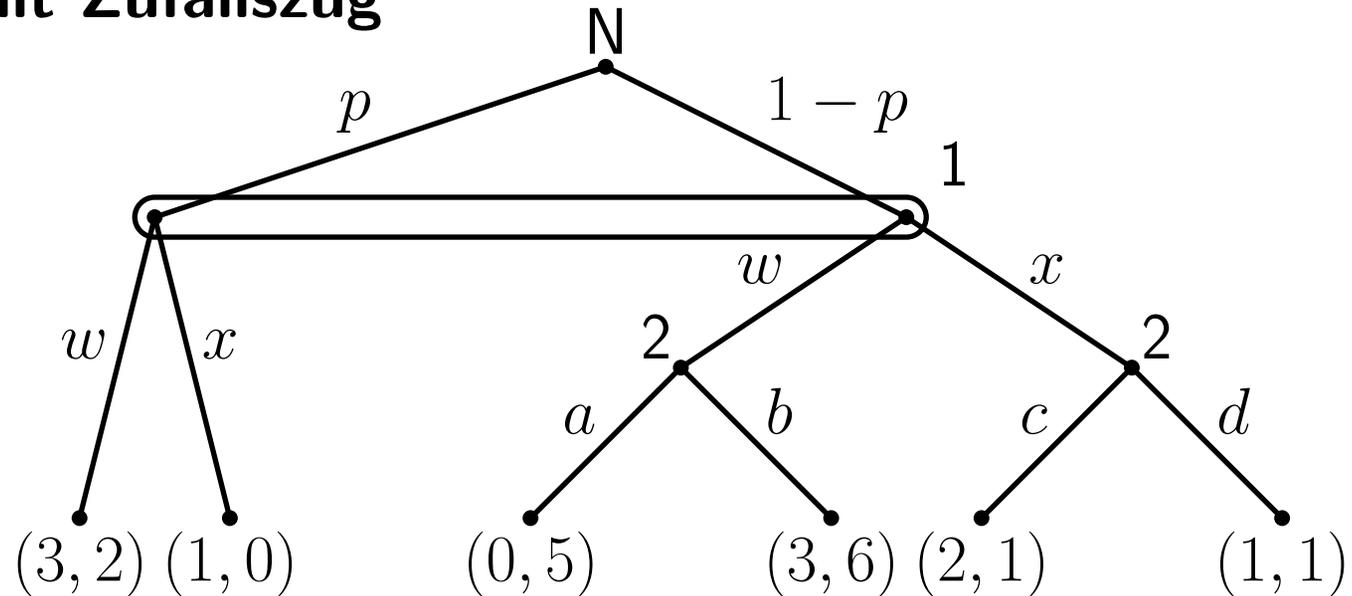


- Seien  $c$  und  $e$  sowie  $d$  und  $f$  je unterschiedliche Aktionen
- Wir nehmen an, dass SP1 weiss, ...
  - ... ob er zwischen  $c$  und  $d$  ...
  - ... oder zwischen  $e$  und  $f$  wählen muss
- Also weiss er, an welchem Knoten er sich befindet
  - Also ist die Informationsmenge nicht korrekt

## Spiele mit Zufallszügen

- Viele dynamische Spiele unterliegen zufälligen Einflüssen
  - Poker, Würfelspiele ...
- Solche exogene Unsicherheit kann man durch einen zusätzlichen Spieler darstellen
- Diesen Spieler nennt man Natur
  - Natur wählt ihre Aktionen mit exogen gegebener Wahrscheinlichkeit
  - Oft zieht Natur am Anfangsknoten (aber nicht immer)

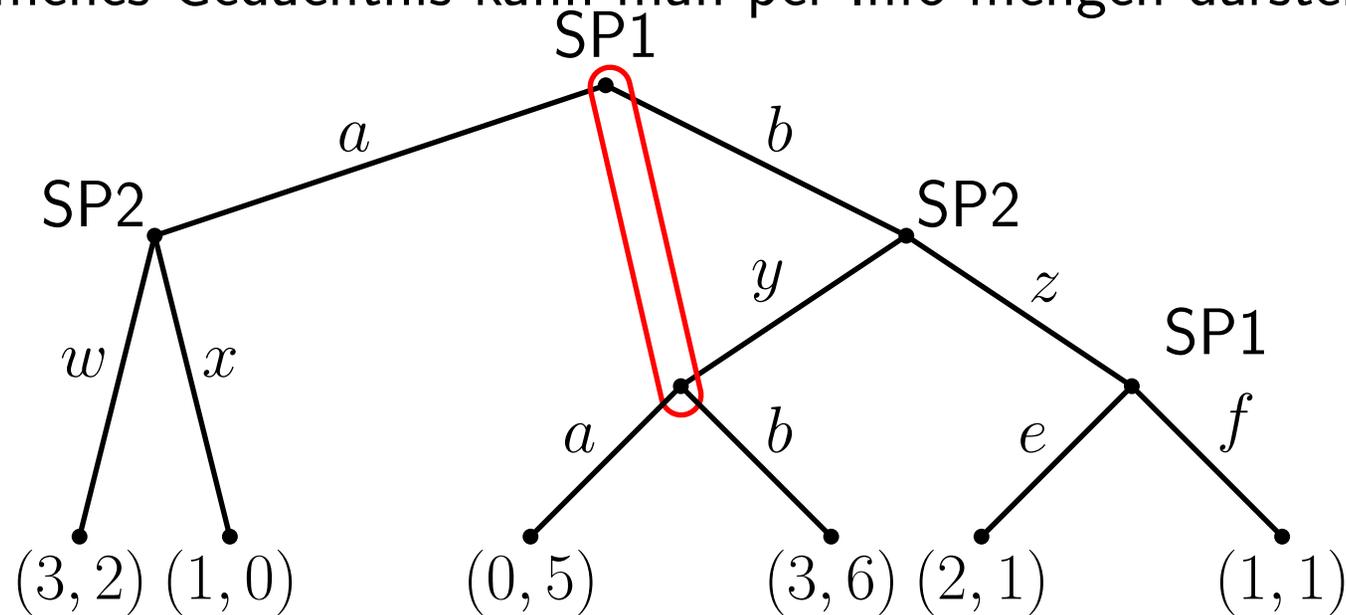
## Ein Spiel mit Zufallszug



- Natur wählt “links” mit Wahrscheinlichkeit  $p$  ...
  - ... und “rechts” mit Wahrscheinlichkeit  $1 - p$
- SP1 kann den Zug von Natur nicht beobachten
  - aber SP2 kann

## Spiele mit vollkommenem Gedächtnis

- Wir nehmen an, dass sich jeder SP an alle vorherigen Züge erinnert
  - Alle SP haben vollkommenes Gedächtnis
- Unvollkommenes Gedächtnis kann man per Info-mengen darstellen



- SP1 weiss nicht, ob er schon gezogen hat oder nicht!  
 (werden wir nicht behandeln)

## Definition: Spielbaum

Ein Spielbaum ist eine Menge von Knoten und Zweigen mit den Eigenschaften:

- es gibt genau einen Anfangsknoten
- jeder Zweig verbindet genau zwei Knoten
- jeder Knoten hat genau einen Vorgängerknoten (keine geschlossenen Pfade)
- jeder Pfad von Zweigen endet an einem Endknoten

**Definition:** Ein Spiel in extensiver Form (ohne Zufallszüge) umfasst

- eine Menge von Spielern
- einen Spielbaum
- eine Funktion, die jedem Knoten einen Spieler zuordnet
- eine Funktion, die jedem Zweig eine Aktion zuordnet
- für jeden SP eine Zusammenfassung seiner Knoten in Info-mengen:
  - jedem Knoten in einer Info-menge folgt die gleiche Menge möglicher Aktionen
- für jeden Spieler eine Nutzenfunktion, die jedem Endknoten eine Zahl zuordnet

**Definition:** Ein Spiel in extensiver Form mit Zufallszügen ist ein Spiel in extensiver Form mit der Eigenschaft:

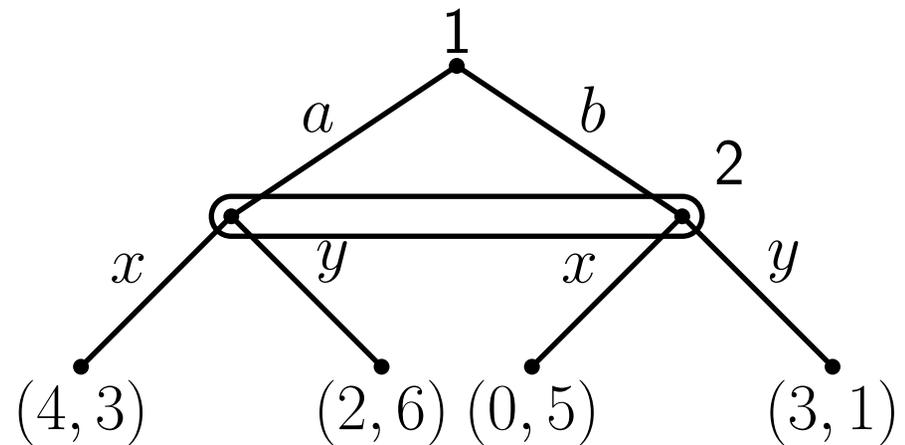
- es gibt einen zusätzlichen Spieler (Natur)
- Natur hat keine Nutzenfunktion
- die Züge von Natur erfolgen mit einer gegebenen Wahrscheinlichkeitsverteilung über die am entsprechenden Knoten verfügbaren Aktionen

**Definition** Ein Spiel in extensiver Form heisst endlich, falls die Menge der Spieler und Aktionen endlich ist  
(Andernfalls heisst es unendlich.)

## Normalform und extensive Form

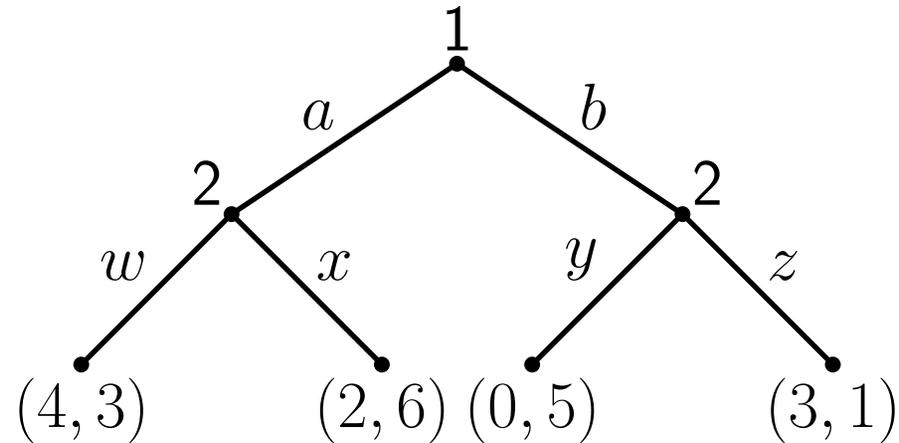
- Jede Normalform kann in extensiver Form dargestellt werden:

	$x$	$y$
$a$	4,3	2,6
$b$	0,5	3,1



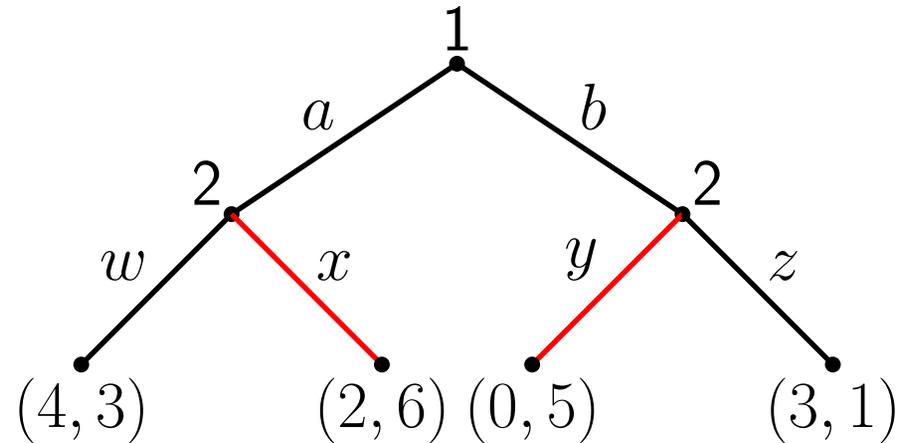
- SP2 kann den Zug von SP1 nicht beobachten
  - Also: Simultanes Spiel entspricht Spiel unter unvollkommener Info
- Kann man auch extensive Spiele als Normalformen darstellen?
  - Dafür brauchen wir den Begriff der **Strategie**

## Strategien in extensiven Spielen: Motivation



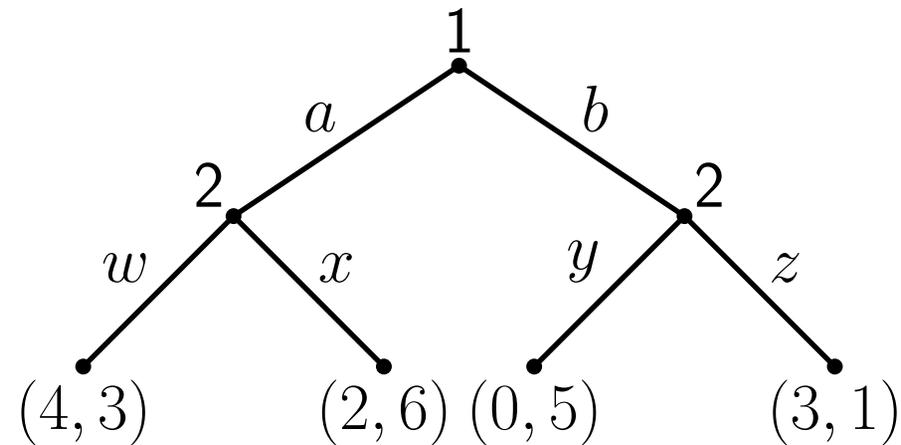
- Betrachte SP1 – was sollte er tun?
  - wie stets hängt dies von seinen Erwartungen über SP2s Verhalten ab!
- Das Neue im dynamischen Spiel ist, dass SP2 sein Verhalten ...
  - ... nun darauf konditionieren kann, was SP1 tut
- SP1 muss sich also fragen: Was macht SP2,
  - ... **WENN** ich  $a$  spiele, und was
  - ... **WENN** ich  $b$  spiele

## Strategien in extensiven Spielen: Motivation



- Angenommen, SP1 glaubt, dass SP2 ...
  - ... an seinem linken Knoten  $x$  spielt
  - ... und an seinem rechten Knoten  $y$
- Dann bekommt SP1 ...
  - ◇ ... 2, wenn er  $a$  spielt      [Nutzen aus dem Pfad  $(a, x)$  ]
  - ◇ ... 0, wenn er  $b$  spielt      [Nutzen aus dem Pfad  $(b, y)$  ]
- Also sollte SP1  $a$  spielen

## Strategien in extensiven Spielen: Motivation



- D.h. SP1 kann seine beste Antwort gegen SP2 nur dann bestimmen,
  - ... wenn das Verhalten von SP2 an ...
  - ... allen seinen Entscheidungsknoten spezifiziert ist
- Eine Strategie wird daher definiert als ein vollständiger Aktionsplan

## Strategien in extensiven Spielen: Definition

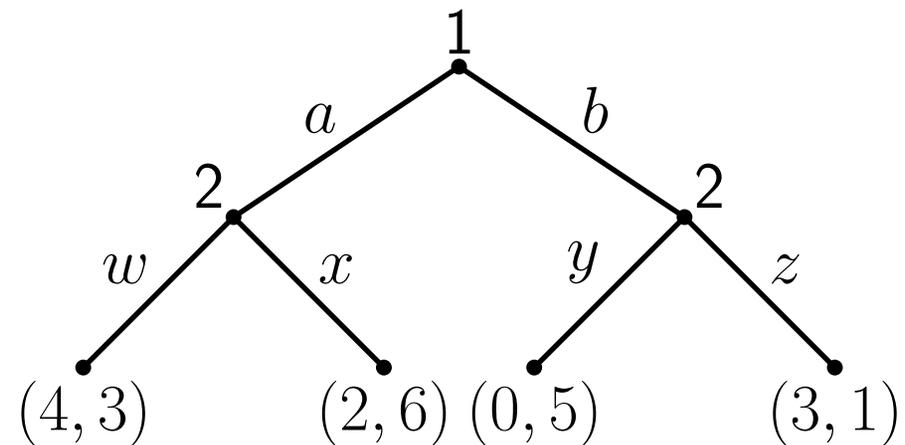
Eine Strategie für Spieler  $i$  in einem extensiven Spiel spezifiziert für jede Informationsmenge von Spieler  $i$  eine an dieser Informationsmenge verfügbare Aktion

[gemischte Strategien später]

Man kann eine Strategie so interpretieren

- ein Spieler legt vor dem Spiel seine Aktionen für alle Info-mengen fest
- die Ausführung der Strategie überlässt er dann einem Computer

Beispiel:



- SP1 hat zwei Strategien:  $a$  und  $b$
- SP2 hat vier Strategien:

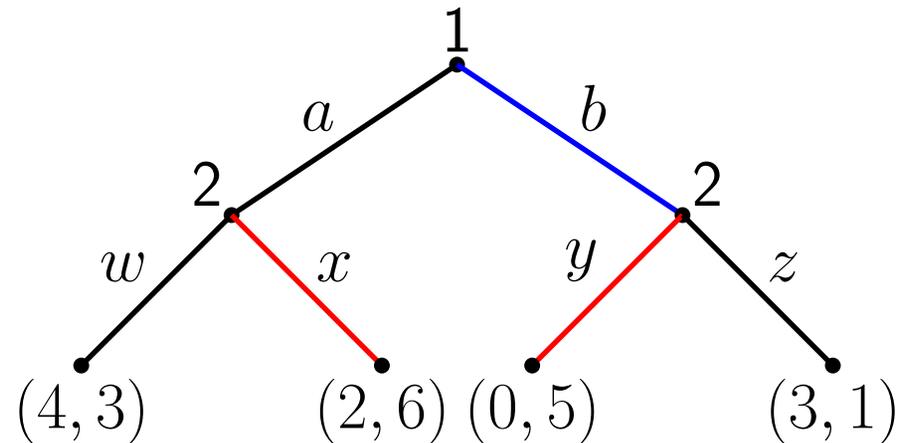
$$(w, y), \quad (w, z), \quad (x, y), \quad (x, z)$$

– z.B.:  $(x, z)$  spezifiziert  $x$  am linken Knoten und  $z$  am rechten Knoten

- Eine Strategie für SP2 ist von der Form:

$$s_2 = (\text{Aktion am linken Knoten}, \text{Aktion am rechten Knoten})$$

Beispiel:



- Spielt SP1  $s_1 = b$  und SP2  $s_2 = (x, y) \dots$ 
  - ... so ergibt sich der tatsächliche **Spielpfad**  $(b, y)$
- Eine Strategie beschreibt also nicht nur das tatsächliche Verhalten ...
  - ... sondern das hypothetische Verhalten in allen “möglichen Welten”:
  - “Wenn mein Gegenspieler dies und jenes täte, ...
    - ... dann würde ich dies und jenes tun”

## Formale Definition einer Strategie

- Sei  $\mathcal{J}_i = \{J_{i1}, \dots, J_{iK}\}$  die Menge der Informationsmengen von  $SP_i$
- Sei  $A_{ik}$  die Menge der Aktionen, die  $SP_i$  an der Info-menge  $J_{ik}$  zur Verfügung hat
- Sei  $A_i = \cup_k A_{ik}$  die Menge aller Aktionen von  $SP_i$

**Definition:** Eine (reine) Strategie  $s_i$  für Spieler  $i$  ist eine Abbildung

$$s_i : \mathcal{J}_i \mapsto A_i$$

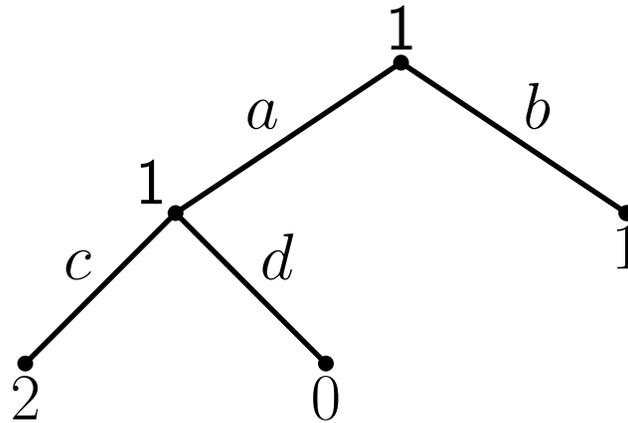
mit der Eigenschaft:  $s_i(J_{ik}) \in A_{ik}$

- [  $s_i(J_{ik})$  ist die Aktion von  $SP_i$  an der Info-menge  $J_{ik}$  ]

## Strategien, wenn ein SP wiederholt zieht

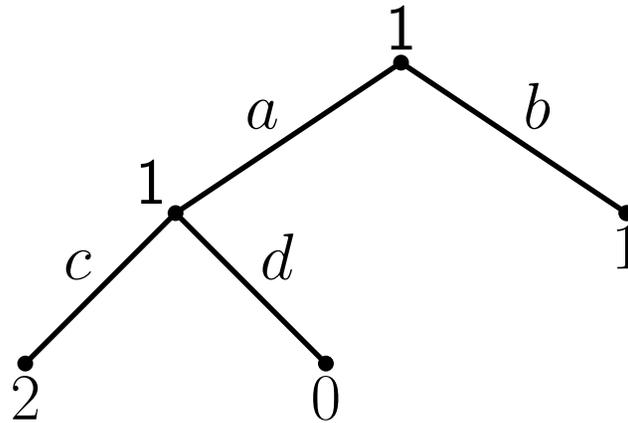
- Eine Strategie spezifiziert das Verhalten an Informationsmengen, ...  
... auch wenn diese gar nicht erreicht werden
- Dies erscheint vielleicht überflüssig, wenn ein Spieler zwei mal zieht
  - ... denn dann hängt ja von der ersten Aktion ab, ....
  - ... ob und welche Info-menge später erreicht wird
- Zur Illustration betrachten wir ein dynamisches nicht-strategisches Entscheidungsproblem

## Beispiel



- SP1 hat vier Strategien:  $(a, c)$ ,  $(a, d)$ ,  $(b, c)$ ,  $(b, d)$
- Aber was soll die Unterscheidung zwischen  $(b, c)$  und  $(b, d)$  bedeuten?
  - die Strategien spezifizieren das Verhalten am zweiten Knoten ...
  - ... obwohl dieser gar nicht erreicht wird
- Punkt: die optimale Entscheidung auf Stufe 1, ...
  - ... hängt von dem Verhalten auf Stufe 2 ab!

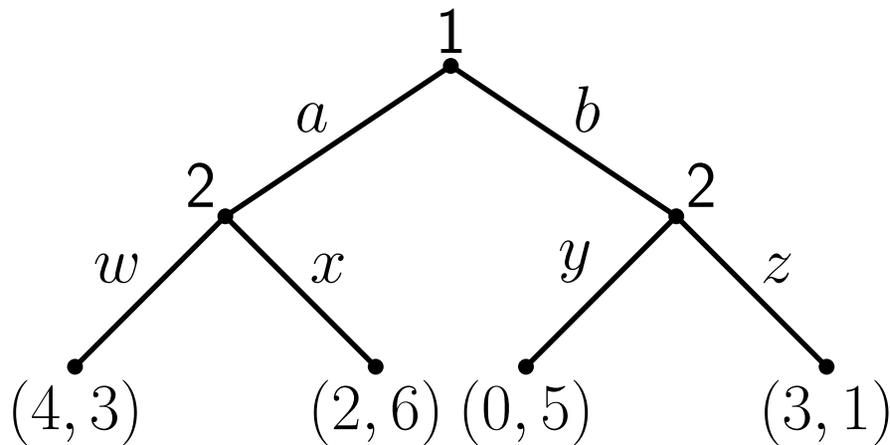
## Beispiel



- **Wenn** SP1 (aus welchen Gründen auch immer) auf Stufe 2 ...
  - ... *c* spielt, dann ist *b* auf Stufe 1 suboptimal
  - ... *d* spielt, dann ist *b* auf Stufe 1 optimal
- Also: mit unserer Strategiedefinition können wir ...
  - ... optimales Verhalten in einem frühen Zeitpunkt zu bestimmen...
  - ... für ein gegebenes Verhalten in einem späteren Zeitpunkt
- In Spielen wird diese Unterscheidung sehr zentral werden

## Extensive Form in Normalformdarstellung

- Wir können extensive Formen in Normalform darstellen:



	$(w, y)$	$(w, z)$	$(x, y)$	$(x, z)$
$a$	4,3	4,3	2,6	2,6
$b$	0,5	3,1	0,5	3,1

- Nutzeinträge in den Matrixzellen entsprechen den Nutzen, ...
  - ... die aus den entsprechenden Spielpfaden resultieren

## Extensive Form und Normalform

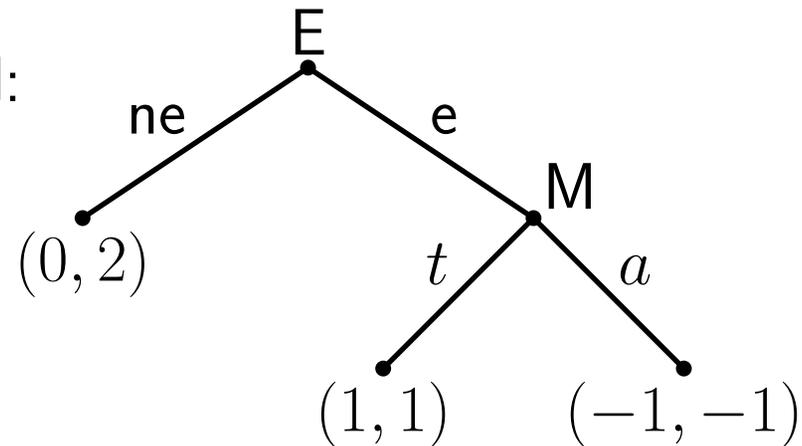
- Offenbar gilt: jeder extensiven Form entspricht genau eine Normalform
- Damit können wir die Konzepte aus der Theorie der Normalformenspiele anwenden
  - Dominanz, beste Antwort, ...
- Insbesondere überträgt sich das Nash-Konzept als Lösungskonzept

**Definition:** Ein Nash-Gleichgewicht eines Spieles in extensiver Form ist ein Nash-Gleichgewicht der der extensiven Form entsprechenden Normalform

## Extensive Form und Nash-Gleichgewicht

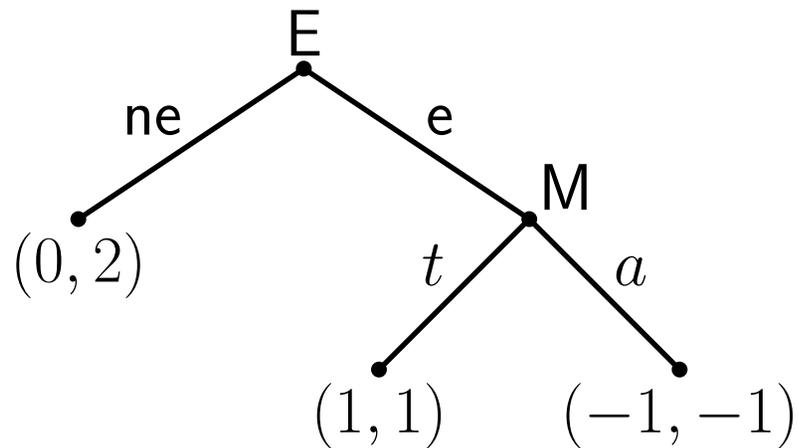
- Können wir also einfach die Nash-GGe der Normalform bestimmen und das war's?
- Nein, denn ...
  - die Normalform erfasst eine Situation, in der die SP simultan ziehen
  - d.h. sie können sich ein für alle mal auf ihre Aktionen festlegen
- Dies schliesst aus, dass die Spieler im Spielverlauf “lernen”
  - d.h. mit ihren Aktionen auf den vorherigen Spielverlauf reagieren
- Daher werden wir das Nash-Konzept anpassen

## Markteintrittspiel:



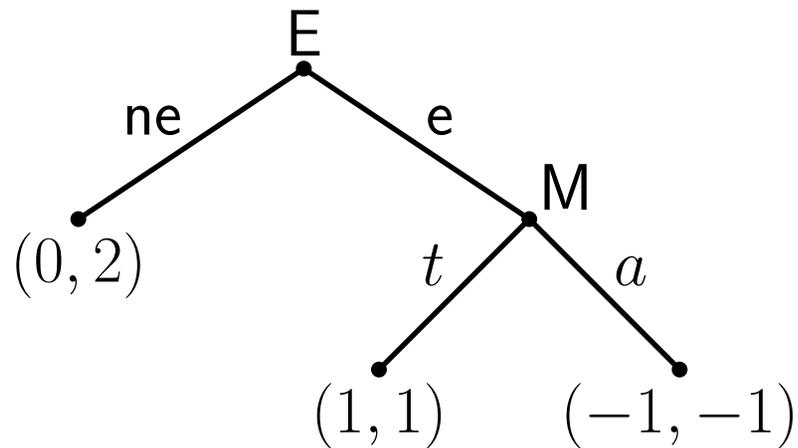
- Zwei Spieler: E = Eindringling, M = Monopolist
  - E kann in den Markt eintreten ( $e$ ) oder nicht ( $ne$ )
  - Bei Markteintritt kann M aggressiv sein ( $a$ ) oder den Markt teilen ( $t$ )
- Normalform:

	$t$	$a$
$ne$	0,2	0,2
$e$	1,1	-1,-1



	$t$	$a$
$ne$	0,2	0,2
$e$	1,1	-1,-1

- Die Normalform hat zwei Nash-GG:  $(ne, a)$  und  $(e, t)$
- Betrachte das Nash-GG  $(ne, a)$ :
  - Die Strategie  $a$  von M ist eine Drohung an E:
  - “Wenn du eintrittst, dann werde ich dich bekämpfen!”
- Wenn E dieser Drohung glaubt, ...
  - ... sollte er in der Tat  $ne$  wählen  $(0 > -1)$
- Doch ist diese Drohung wirklich überzeugend??



	<i>t</i>	<i>a</i>
<i>ne</i>	0,2	0,2
<i>e</i>	1,1	-1,-1

- E kann sich sagen: Wenn ich erst mal *e* gewählt habe, ...
  - ... dann ist es für M besser, den Markt zu teilen ( $1 > -1$ )
  - ... da kann er noch so viel drohen, letztlich wird er's nicht durchziehen
  - ... also sollte ich eintreten
- Das Nash-GG  $(ne, a)$  ist unplausibel, denn es basiert auf einer

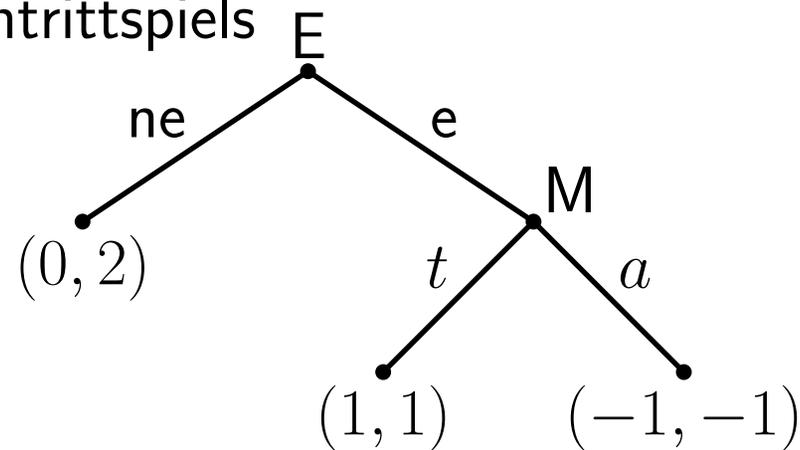
**unglaublichen Drohung**

seitens des Monopolisten

## Unglaubliche Drohung und Zeitinkonsistenz

- Der Monopolist würde sich gerne glaubwürdig auf  $a$  festlegen
  - denn das würde E vom Eintritt abschrecken
- In der Normalform ist so eine Festlegung im Prinzip denkbar
  - Ausführung der Aktionen einem Computer übergeben
- Doch in einem echt dynamischen Spiel werden rationale Spieler auf die Ereignisse im Spiel reagieren
- Pläne die ex ante optimal sind, können ex post suboptimal sein
- Solche Pläne sind **zeitinkonsistent**
  - Die Strategie  $a$  von M ist zeitinkonsistent

## Lösung des Markteintrittspiels



- Wir würden also erwarten, dass E erkennt, ...  
 ... dass  $a$  eine unglaubliche Drohung ist und somit ...  
 ... in den Markt eintritt  
 $\Rightarrow (e, t)$  ist Spielausgang (Beachte:  $(e, t)$  ist auch ein Nash-GG)
- Nash-GGe ohne unglaubliche Drohungen bzw. ohne zeitinkonsistente Pläne, nennt man

**teilspielperfekt**