

Klausurvorbereitung Mikroökonomik II

Generelles

Elastizität

$$y = f(x_1, \dots, x_n) = \left(\frac{\partial y}{\partial x_i} \right) * \left(\frac{x_i}{y} \right)$$

Bei Wettbewerb

$$MC = p$$

Monopol

Zu erwartende Aufgabenstellungen:

Berechnung des Monopolpreises, der Monopolmenge, der Elastizität, Preisdiskriminierung, Zweigeteilte Preise

Monopolpreis liegt bei

$$MR = MC \rightarrow \Pi' = C'$$

Zusätzliche Eigenschaften

$$MR = p(x) * \left[1 + \frac{1}{\varepsilon} \right]$$

Preiselastizität

$$E = \left(\frac{\partial p}{\partial x} \right) * \left(\frac{x}{p} \right)$$

Natürliches Monopol: Subadditivität, hohe Fixkosten, niedrige Grenzkosten

$$c(x) < c(x_1) + c(x_2) \text{ mit } x_1 + x_2 = x$$

Effekte durch Besteuerung: Pauschalsteuer, Gewinnsteuer (Neutral)

Preisdiskriminierung: 1. Grad (Perfekt), 2. Grad (Mengenrabatt), 3. Grad (Sondertarife)

1. Grad: Monopolmenge beim Schnittpunkt von Nachfrage- und Grenzkostenkurve

Zweigeteilte Preise: Fixteil + Variabler Teil

$$KR^M = \text{Fixteil}$$

Oligopole

Zu erwartende Aufgabenstellungen:

Gleichgewichtsberechnungen über Cournot, Stackelberg, Bertrand, Kartell

Cournot: Simultane Festsetzung des Outputs, Reaktionsfunktionen gleichsetzen und lösen

Kartell: Prüfen, ob Absprache stabil ist durch Einsetzen des Kartellpreises in die Reaktionsfunktion. Wenn Ergebnis ungleich Kartellpreis, dann instabil.

Stackelberg: Rückwärtsinduktion, Reaktionsfunktion des Marktfolgers in die Gewinnfunktion des Marktführers einsetzen und lösen

Bertrand: Billigerer Produzent kriegt gesamte Nachfrage, bei gleichem Preis aufgeteilt, Wettbewerb trotz nur zweier Teilnehmer

$$MC = p$$

Öffentliche Güter

Durchführung nur bei

$$\sum_{j=1}^n R_j \geq c$$

Clarke-Grove-Mechanismus: Dominante Strategie, den wahren Reservationspreis zu nennen
Transferzahlungen bei Durchführung

$$t_i = \sum_{j \neq i}^n R_j - c$$

Clarke-Steuer

Bei der Clarke-Steuer zahlen nur Schlüsselpersonen eine Steuer. Schlüsselperson ist diejenige Person, dessen Vorbehaltspreis über Bau oder Nichtbau entscheidet.

Dieser zahlt:

$$t_i = \left(\sum_{j \neq i}^n R_j - c \right) * -1$$

Der Budgetüberschuss ergibt sich aus

$$\left(\sum_{j \neq i}^n R_j - c \right) - C$$

Spieltheorie

Fragestellungen:

Ermittlung von Nashgleichgewichten in reinen Strategien

Ermittlung von Nashgleichgewichten in gemischten Strategien